

72.1	Caratteristiche del linguaggio	613
72.1.1	Organizzazione del programma in forma sorgente	613
72.1.2	Insieme dei caratteri	613
72.1.3	Struttura del linguaggio	614
72.1.4	Notazione sintattica	618
72.2	Modulo di programmazione	619
72.2.1	Indicatore	620
72.2.2	Area A e area B	621
72.2.3	Interpunzione	621
72.3	Divisione «IDENTIFICATION DIVISION»	622
72.3.1	Struttura	623
72.3.2	Codifica della divisione	623
72.4	Divisione «ENVIRONMENT DIVISION»	623
72.4.1	Struttura	624
72.4.2	Sezione «CONFIGURATION SECTION»	624
72.4.3	Sezione «INPUT-OUTPUT SECTION»	626
72.5	Divisione «DATA DIVISION»	638
72.5.1	Sezione «FILE SECTION»	638
72.5.2	Sezione «WORKING-STORAGE SECTION»	644
72.5.3	Altri livelli speciali	645
72.6	Descrizione delle variabili	645
72.6.1	Oggetto della dichiarazione	646
72.6.2	Ridefinizione di una variabile	647
72.6.3	Opzione «PICTURE»	648
72.6.4	Opzione «USAGE»	648
72.6.5	Opzione «SIGN»	649
72.6.6	Opzione «OCCURS»	649
72.6.7	Opzione «SYNCHRONIZED»	650
72.6.8	Opzione «JUSTIFIED RIGHT»	650
72.6.9	Opzione «BLANK WHEN ZERO»	651
72.6.10	Opzione «VALUE»	651
72.6.11	Opzione «RENAMES»	651
72.7	Tabelle	651
72.7.1	Dichiarazione di una tabella	651
72.7.2	Riferimento al contenuto di una tabella	652
72.7.3	Indice	653
72.7.4	Tabelle di dimensione variabile	653
72.7.5	Tabelle ordinate	654
72.7.6	Scansione delle tabelle	655
72.8	Nomi di condizione, raggruppamento e qualificazione	657
72.8.1	Nomi di condizione	658
72.8.2	Raggruppamento	659
72.8.3	Qualificazione	659
72.9	Modello di definizione della variabile	661
72.9.1	Dichiarazione del modello di definizione della variabile	661
72.9.2	Variabili alfanumeriche	662
72.9.3	Variabili alfanumeriche modificate	663
72.9.4	Variabili numeriche	664
72.9.5	Variabili numeriche modificate	665
72.10	Note sull'utilizzo dell'insieme di caratteri universale con il COBOL	668
72.10.1	Stringhe letterali	668

72.10.2	modello di definizione delle variabili	668
72.10.3	Costanti figurative	669
72.11	Divisione «PROCEDURE DIVISION»	669
72.11.1	Gruppo di sezioni «DECLARATIVES»	669
72.11.2	Sezioni e segmenti	671
72.11.3	Gruppi di istruzioni e istruzioni condizionali	671
72.11.4	Sezioni, paragrafi e qualificazione	672
72.11.5	Espressioni aritmetiche	672
72.11.6	Espressioni condizionali	673
72.11.7	Avverbi comuni	675
72.12	Istruzioni della divisione «PROCEDURE DIVISION»	675
72.12.1	Istruzione «ACCEPT»	675
72.12.2	Istruzione «ADD»	677
72.12.3	Istruzione «CLOSE»	678
72.12.4	Istruzione «COMPUTE»	678
72.12.5	Istruzione «DELETE»	678
72.12.6	Istruzione «DISPLAY»	679
72.12.7	Istruzione «DIVIDE»	680
72.12.8	Istruzione «EXIT»	681
72.12.9	Istruzione «GO TO»	682
72.12.10	Istruzione «IF»	682
72.12.11	Istruzione «INSPECT»	683
72.12.12	Istruzione «MOVE»	686
72.12.13	Istruzione «MULTIPLY»	687
72.12.14	Istruzione «OPEN»	688
72.12.15	Istruzione «PERFORM»	690
72.12.16	Istruzione «READ»	694
72.12.17	Istruzione «REWRITE»	697
72.12.18	Istruzione «SEARCH»	698
72.12.19	Istruzione «SET»	702
72.12.20	Istruzione «START»	703
72.12.21	Istruzione «STOP RUN»	705
72.12.22	Istruzione «STRING»	706
72.12.23	Istruzione «SUBTRACT»	707
72.12.24	Istruzione «WRITE»	708
72.13	Riordino e fusione	709
72.13.1	Riordino	709
72.13.2	Fusione	711
72.13.3	Gestire i dati in ingresso o in uscita attraverso delle procedure	712
72.13.4	Lettura del risultato dell'ordinamento o della fusione attraverso una procedura	713
72.13.5	Acquisizione dei dati per il riordino da una procedura 714	
72.14	Riferimenti	715
01	642 66 659 88 658 ACCEPT 675 ADD 677 BLANK WHEN ZERO 651 BLOCK CONTAINS 640 CLOSE 678 CODE-SET 641 COMPUTE 678 CONFIGURATION SECTION 624 DATA DIVISION 638 DATA RECORD 640 DECLARATIVES 669 DELETE 678 DEPENDING ON 653 DISPLAY 679 DIVIDE 680 ENVIRONMENT DIVISION 623 EXIT 681 FD 639 FILE-CONTROL 626 FILE SECTION 638 FILLER 646 GO TO 682 IDENTIFICATION DIVISION 622 IF 682 INPUT-OUTPUT SECTION 626 INSPECT 683 I-O-CONTROL 634 JUSTIFIED RIGHT 650 LABEL RECORD 641 MERGE 711 MOVE 686 MULTIPLY 687 OBJECT-COMPUTER 624 OCCURS 649 651 OPEN 688 PERFORM 690 PICTURE 661 PROCEDURE	

DIVISION 669 675 709 READ 694 RECORD CONTAINS 641
REDEFINES 642 647 RELEASE 714 RENAMES 659 RETURN 713
REWRITE 697 SD 639 SEARCH 698 SELECT 627 629 632 SET
702 SIGN IS 649 SORT 633 709 SOURCE-COMPUTER 624
SPECIAL-NAMES 624 START 703 STOP RUN 705 STRING 706
SUBTRACT 707 SYNCHRONIZED 650 USAGE 648 VALUE 651
VALUE OF 641 WORKING-STORAGE SECTION 644 WRITE
708

Ogni manuale COBOL tradizionale riporta una premessa che cita le origini del linguaggio e le fonti a cui si fa riferimento. Questo tipo di premessa ha soprattutto un valore storico e con tale spirito viene inserita qui.

Il testo seguente è una traduzione tratta dalla pubblicazione *COBOL*, edita dalla Conferenza sui linguaggi dei sistemi di elaborazione dati, CODASYL (*Conference on data system languages*), stampata a cura dell'ufficio stampa del governo degli Stati Uniti d'America.

«Questa pubblicazione si basa sul sistema COBOL sviluppato nel 1959 da un comitato composto da utenti governativi e costruttori di elaboratori. Le organizzazioni che hanno preso parte ai lavori iniziali sono state:

*Air Material Command, U.S. Air Force;
Bureau of Standards, U.S. Department of Commerce;
Burroughs Corporation;
David Tylor Model Basin, Bureau of Ships, U.S. Navy;
Electronic Data processing Division, Minneapolis-
Honeywell Regulator Company;
International Business Machines Corporation;
Radio Corporation of America;
Sylvania Electric Products, Inc.;
UNIVAC Division of Sperry Rand Corporation.*

Oltre alle suddette organizzazioni, le seguenti altre partecipano ai lavori del Gruppo di revisione:

*Allstate Insurance Company;
The Bendix Corporation, Computer Division;
Control Data Corporation;
E.I. du Pont de Nemours and Company;
General Electric Company;
General Motors Corporation;
The National Cash Register Company;
Philco Corporation;
Standard Oil Company (New Jersey);
United States Steel Corporation.*

Questo manuale COBOL è risultato dalla collaborazione fra tutte le organizzazioni citate.

Nessuna garanzia, espressa o tacita, è fornita dal comitato o dai singoli collaboratori, circa l'esattezza e il buon funzionamento del sistema di programmazione e del linguaggio. Inoltre, sia il comitato, sia i suoi collaboratori, non si assumono alcuna responsabilità in ordine a quanto esposto.

È ragionevole attendersi che molti perfezionamenti e aggiunte vengano fatte al COBOL. Si farà ogni sforzo per assicurare che miglioramenti e correzioni siano apportate con criteri di continuità, tenendo debito conto degli investimenti effettuati dagli utenti nel settore della programmazione. Tuttavia, tali garanzie potranno essere efficacemente mantenute soltanto da coloro che apporteranno perfezionamento o correzioni.

Sono state predisposte apposite procedure per l'aggiornamento del COBOL. Le richieste di informazioni circa tali procedure e sulle modalità per proporre modifiche dovranno essere inoltrate al comitato esecutivo della Conferenza sui linguaggi dei sistemi di elaborazione dati.

Gli autori e i titolari dei diritti di autore e di riproduzione del materiale così protetto, usato nel presente manuale:

FLOW-MATIC (marchio depositato dalla Sperry Rand Corporation) - Sistema di programmazione per i calcolatori UNIVAC® I e II, Data Automation Systems © 1958, 1959 Sperry Rand Corporation; IBM Commercial Translator, Codice F28-8013, © 1959 IBM; FACT, DSI 27A5260-2760 © 1960 della Minneapolis-Honeywell; hanno esplicitamente autorizzato l'uso di tale materiale, in tutto o in parte, nelle specifiche del COBOL. Tale autorizzazione si estende alla riproduzione e all'uso delle specifiche COBOL in manuali di programmazione o in pubblicazioni analoghe.

Qualsiasi organizzazione che intenda riprodurre il rapporto COBOL e le specifiche iniziali in tutto o in parte, usando idee ricavate da tale rapporto o utilizzando il rapporto stesso come elemento base per un manuale di istruzione o per qualsiasi altro scopo, è libera di farlo. Tuttavia, si richiede a tutte queste organizzazioni di riprodurre la presente sezione, come parte dell'introduzione. Coloro che invece utilizzano brevi citazioni, come nelle rassegne dei nuovi libri, sono pregati di citare la fonte ma non di riprodurre l'intera sezione.»

Successivamente alla Conferenza sui linguaggi dei sistemi di elaborazione dati, CODASYL, il compito di definire lo standard del linguaggio COBOL è stato preso dall'istituto ANSI (*American national standards institute*), che chiede nuovamente di citare la fonte nei manuali di tale linguaggio. Il testo seguente è citato in lingua originale.

«Any organization interested in reproducing the COBOL standard and specifications in whole or in part, using ideas from this document as the basis for an instruction manual or for any other purpose, is free to do so. However, all such organizations are requested to reproduce the following acknowledgement paragraphs in their entirety as part of the preface to any such publication (any organization using a short passage from this document, such as in a book review, is requested to mention "COBOL" in acknowledgement of the source, but need not quote the acknowledgement):

COBOL is an industry language and is not the property of any company or group of companies, or of any organization or group of organizations.

No warranty, expressed or implied, is made by any contributor or by the CODASYL Programming Language Committee as to the accuracy and functioning of the programming system and language. Moreover, no responsibility is assumed by any contributor, or by the committee, in connection therewith.

The authors and copyright holders of the copyrighted material used herein have specifically authorized the use of this material in whole or in part, in the COBOL specifications. Such authorization extends to the reproduction and use of COBOL specifications in programming manuals or similar publications.

FLOW-MATIC (trademark of Sperry Rand Corporation), Programming for the Univac++ I and II, Data Automation Systems copyrighted 1958, 1959, by Sperry Rand Corporation; IBM Commercial Translator Form No. F 28-8013, copyrighted 1959 by IBM, FACT, DSI 27A5260-2760, copyrighted 1960 by Minneapolis-Honeywell.»

Il linguaggio COBOL nasce nel 1959, come linguaggio standard per l'amministrazione degli uffici e il nome sta per *Common business oriented language*, descrivendo precisamente il suo obiettivo.

L'origine così lontana del linguaggio COBOL è responsabile della prolissità della sua sintassi e dei vincoli di forma nella struttura che il programma sorgente deve avere. Tuttavia, questo linguaggio è eccezionale nella gestione dei dati, avvicinandosi alle funzionalità di un sistema di gestione di basi di dati (ovvero un DBMS).

Il linguaggio COBOL è nato da un comitato di utenti e di produttori di elaboratori, con lo scopo di rimanere uniforme, il più possibile, su tutte le piattaforme. Generalmente si considera, correttamente, che il C rappresenti l'esempio di linguaggio di programmazione standard per definizione, ma i contesti sono differenti: il linguaggio C serve a consentire la migrazione di un sistema operativo da una macchina all'altra, mentre il linguaggio COBOL è fatto per consentire la migrazione di programmi applicativi su architetture fisiche e sistemi operativi differenti.

Il linguaggio COBOL è fatto per poter funzionare su sistemi operativi che possono anche essere privi di qualunque astrazione dell'hardware; pertanto, una porzione apposita nella struttura del sorgente è riservata alla dichiarazione delle unità fisiche per lo scambio dei dati (la divisione '**ENVIRONMENT DIVISION**'). Utilizzando il COBOL in un ambiente abbastanza evoluto, quanto può esserlo un sistema Unix, molte informazioni diventano inutili e implicite, ma il fatto che con questo linguaggio ci sia la possibilità di operare con la maggior parte degli elaboratori fabbricati dal 1959 in poi, lo rende speciale e degno di apprezzamento per lungo tempo.

Il linguaggio COBOL ha subito nel tempo diverse revisioni, indicate generalmente attraverso l'anno di edizione; un punto di riferimento abbastanza comune è lo standard del 1985, a cui questo manuale, in parte, cerca di adeguarsi. Per quanto riguarda l'ente ISO, è disponibile lo standard ISO 1989.

72.1 Caratteristiche del linguaggio

Il linguaggio COBOL si basa convenzionalmente sulla lingua inglese ed è composto sommariamente da *parole, istruzioni, gruppi di istruzioni, paragrafi e sezioni*.

72.1.1 Organizzazione del programma in forma sorgente

Ogni programma COBOL deve contenere quattro divisioni, anche se queste dovessero essere vuote, rispettando l'ordine seguente:

1. '**IDENTIFICATION DIVISION**'
2. '**ENVIRONMENT DIVISION**'
3. '**DATA DIVISION**'
4. '**PROCEDURE DIVISION**'

La divisione '**IDENTIFICATION DIVISION**' serve a identificare il programma. Vi si possono includere informazioni generali, come il nome del programma stesso, la data di edizione, la data di compilazione, il nome dell'elaboratore per il quale è stato scritto e altre annotazioni.

La divisione '**ENVIRONMENT DIVISION**' specifica le apparecchiature usate e i file che servono al programma.

La divisione '**DATA DIVISION**' contiene la descrizione dei file e dei record relativi, creati o utilizzati dal programma, assieme a tutte le altre variabili e costanti che servono al programma.

La divisione '**PROCEDURE DIVISION**' specifica il procedimento elaborativo da applicare ai dati.

Le «azioni» descritte nel programma COBOL sono espresse in termini di istruzioni, che possono essere riunite in gruppi di istruzioni e poi in paragrafi.

72.1.2 Insieme dei caratteri

I compilatori tradizionali del linguaggio COBOL adottano, a seconda dei casi, il codice ASCII o il codice EBCDIC per la rappresentazione interna dei caratteri; inoltre, in un programma sorgente si può usare soltanto un insieme ristretto di simboli, con l'eccezione del contenuto delle costanti alfanumeriche, che invece è abbastanza libero.

Tabella 72.1. I simboli disponibili nel linguaggio, in generale.

Simboli	Descrizione	Simboli	Descrizione
'0'..'9'	cifre numeriche	'A'..'Z'	lettere maiuscole dell'alfabeto inglese (latino)
' '	spazio		
'+'	segno più	'-'	segno meno o trattino
'*'	asterisco	'/'	barra obliqua
'\$'	dollaro o segno di valuta	','	virgola
'.'	punto e virgola	'.'	punto fermo
'('	parentesi aperta	')'	parentesi chiusa
'<'	minore	'>'	maggiore

Si osservi che il segno di valuta, rappresentato normalmente dal dollaro, può essere ridefinito e rappresentato da un altro simbolo.

Tabella 72.2. Caratteri usati per l'interpunzione.

Simboli	Descrizione	Simboli	Descrizione
' '	spazio bianco		
','	virgola	'.'	punto e virgola
'.'	punto fermo	'*'	virgolette
'('	parentesi aperta	')'	parentesi chiusa

Tabella 72.3. Caratteri usati per formulare le parole.

Simboli	Descrizione	Simboli	Descrizione
'A'..'Z'	lettere alfabetiche maiuscole, senza accenti	'0'..'9'	cifre numeriche
'-'	trattino		

Tabella 72.4. Caratteri usati come operatori aritmetici.

Simboli	Descrizione	Simboli	Descrizione
'+'	addizione	'-'	sottrazione
'*'	moltiplicazione	'/'	divisione
'('	aperta parentesi	')'	chiusa parentesi

Tabella 72.5. Caratteri usati nelle relazioni.

Simboli	Descrizione	Simboli	Descrizione
'='	uguale a		
'<'	minore di	'>'	maggiore di

Si osservi che, al contrario di tanti altri linguaggi, nati però in momenti successivi, il COBOL non prevede l'uso del trattino basso ('_').

72.1.3 Struttura del linguaggio

« Il testo di un programma sorgente COBOL è costruito con stringhe di caratteri e separatori, secondo le regole descritte nelle sezioni successive.

72.1.3.1 Separatori

« Un separatore è una stringa composta da uno o più caratteri di interpunzione, rispettando le regole seguenti. Si osservi che queste regole non si applicano al contenuto delle costanti non numeriche (le stringhe letterali) e naturalmente non si applicano ai commenti.

- La virgola e il punto e virgola sono separatori, tranne quando appaiono nel modello di definizione di una variabile ('PICTURE'), dove invece sono trattati come parte del modello stesso. La virgola e il punto e virgola, se usati come separatori, possono essere impiegati al posto dello spazio.
- Un punto fermo, seguito da uno spazio, è un separatore. Il punto fermo può apparire soltanto dove ciò è permesso esplicitamente dalle regole grammaticali del linguaggio.
- Le parentesi tonde, usate in coppia, aperta e chiusa, sono separatori. Possono essere usate per delimitare indici, espressioni aritmetiche e condizioni.

- Le virgolette sono separatori. Le virgolette di apertura devono essere precedute da uno spazio o da una parentesi aperta; le virgolette di chiusura devono essere seguite, alternativamente da: uno spazio, una virgola, un punto e virgola, un punto fermo oppure una parentesi chiusa.

Le virgolette possono apparire solo in coppia, per delimitare costanti alfanumeriche, tranne quando le costanti continuano nella riga successiva.

- Lo spazio usato come separatore può precedere o seguire tutti gli altri separatori, tranne nei casi previsti dalle altre regole grammaticali del linguaggio. Uno spazio compreso tra una coppia di virgolette è una costante alfanumerica e non costituisce un separatore.

I caratteri di interpunzione che appaiono all'interno di un modello di definizione di una variabile ('PICTURE') o di una costante numerica, non sono considerati caratteri di interpunzione, piuttosto sono simboli usati per caratterizzare il modello relativo o la costante (le regole per la dichiarazione di un modello di definizione di una variabile sono descritte nella sezione 72.9).

I modelli di definizione delle variabili sono delimitati solo dallo spazio, dalla virgola, dal punto e virgola o dal punto fermo.

72.1.3.2 Stringhe: «character-string»

« Nei modelli sintattici, una stringa di caratteri (*character-string*) può essere: un carattere o una sequenza di caratteri contigui, che forma una parola per il linguaggio COBOL; il modello di definizione di una variabile ('PICTURE'); un commento. Una stringa di caratteri di questi contesti è delimitata da separatori.

72.1.3.3 Parole

« Una «parola» per il linguaggio COBOL è una stringa composta al massimo da 30 caratteri, che può essere:

- una parola definita dall'utente, ovvero *user-defined word*;
- un nome di sistema, ovvero *system-name*;
- una parola riservata, ovvero *reserved word*.

Le parole riservate o di sistema non possono essere utilizzate per fini diversi, pertanto non possono essere ridefinite dall'utente.

72.1.3.4 Parole definite dall'utente

« Una parola definita dall'utente è una parola COBOL che deve essere fornita per soddisfare la sintassi di un'istruzione. Tale parola può essere composta utilizzando soltanto le lettere alfabetiche maiuscole, le cifre numeriche e il trattino ('-'), tenendo conto che il trattino non può trovarsi all'inizio o alla fine di tali parole. Si osservi che in alcuni casi le parole sono costituite esclusivamente da cifre numeriche, mentre in tutti gli altri, le parole devono iniziare con una lettera alfabetica.

Tabella 72.6. Classificazione parziale delle parole definite dall'utente.

Definizione tradizionale	Descrizione
<i>condition-name</i>	Il «nome di condizione» è un nome al quale viene assegnato un valore o un insieme di valori o un intervallo di valori, scelti fra tutti quelli che una variabile può assumere. La variabile stessa viene chiamata «variabile di condizione». I nomi di condizione vengono definiti nella divisione 'DATA DIVISION'. Un nome di condizione può essere usato solo nelle espressioni condizionali, dove viene trattato come un'abbreviazione di una condizione di relazione. Il valore restituito dal nome di condizione è <i>Vero</i> se il valore della variabile di condizione associata è uguale a uno di quei valori che sono stati assegnati al nome di condizione.
<i>data-name</i>	Si tratta del nome di una variabile descritta nella divisione 'DATA DIVISION'. Una variabile di questo tipo rappresenta normalmente un componente che non può essere suddiviso ulteriormente.
<i>file-name</i>	Si tratta del nome di un file descritto all'interno della divisione 'DATA DIVISION' e può appartenere sia alla sezione 'FD' (<i>File description</i>), sia alla sezione 'SD' (<i>Sort description</i>).
<i>index-name</i>	Si tratta del nome di un indice associato a una certa tabella, usato per selezionare una voce dalla tabella stessa. Un nome di questo tipo si dichiara nella divisione 'DATA DIVISION'.
<i>level-number</i>	Si tratta di un numero che indica la posizione nella struttura gerarchica di un record logico, oppure di un numero speciale che rappresenta convenzionalmente delle proprietà speciali di una variabile. Il numero di livello è espresso esclusivamente con una o due cifre numeriche; inoltre, i numeri che vanno da 01 a 49 indicano la posizione in un record, mentre i numeri 66, 77 e 88 identificano proprietà speciali. Normalmente il numero di livello si scrive sempre utilizzando due cifre, aggiungendo eventualmente uno zero iniziale. Il numero di livello si usa nella divisione 'DATA DIVISION'.
<i>library-name</i>	Si tratta di un nome che serve a individuare una libreria di sorgenti COBOL, da usare per importare codice contenuto in altri file.
<i>mnemonic-name</i>	Si tratta di un nome che fa riferimento a qualcosa, che dipende dall'ambiente in cui si vuole compilare o eseguire il programma. Questo tipo di parole si usa nella divisione 'ENVIRONMENT DIVISION', precisamente nel paragrafo 'SPECIAL-NAMES', con lo scopo di poter sostituire facilmente tali associazioni, senza intervenire in altre parti del programma.
<i>paragraph-name</i>	Si tratta del nome che dichiara l'inizio di un paragrafo nella divisione 'PROCEDURE DIVISION'.
<i>program-name</i>	Si tratta del nome del programma sorgente, come specificato nella divisione 'IDENTIFICATION DIVISION'.
<i>record-name</i>	Si tratta del nome di un record di un file. Associando idealmente il file a una tabella di dati, il record equivale alla riga di tale tabella. La dichiarazione dei record avviene nella divisione 'DATA DIVISION'.
<i>section-name</i>	Si tratta del nome che delimita l'inizio di una sezione nella divisione 'PROCEDURE DIVISION'.
<i>text-name</i>	Si tratta del nome di identificazione di un componente all'interno della libreria di sorgenti.

Tutte le parole definite dall'utente, a esclusione dei numeri di livello, possono appartenere soltanto a uno dei vari raggruppamenti previsti e devono essere uniche; tuttavia, in alcuni casi è prevista la possibilità di «qualificare» dei nomi, che non sono univoci, in modo da attribuirli al loro contesto preciso (sezione 72.8.3).

72.1.3.5 Parole riservate

Le parole riservate sono quelle parole del linguaggio che fanno parte di un elenco prestabilito e che hanno un significato speciale. Queste parole sono classificate in gruppi in base al loro utilizzo.

Tabella 72.7. Classificazione sintetica delle parole riservate.

Classificazione	Descrizione
parole chiave	Una parola chiave è una parola riservata la cui presenza è richiesta all'interno di un'istruzione (al contrario di altre che possono essere usate soltanto per migliorare l'estetica o la leggibilità delle istruzioni). Le parole chiave devono essere inserite per specificare quel tipo di istruzione.
parole opzionali	Una parola opzionale è una parola riservata facoltativa, che si può usare nelle istruzioni per facilitarne la lettura. La parola opzionale non è obbligatoria, ma se usata va applicata secondo la sintassi prevista.
registri speciali	Una registro speciale identifica un'area di memoria con funzioni speciali. I registri speciali dipendono generalmente dalle caratteristiche del compilatore e non sono standard.
costanti figurative	Una costante figurativa è un nome che identifica un certo valore costante, come alternativa alla rappresentazione letterale.
parole di caratteri speciali	Alcuni caratteri speciali, nell'ambito del contesto appropriato, possono essere rappresentati attraverso parole particolari. Si tratta precisamente degli operatori di relazione.

72.1.3.6 Costanti figurative

Per fare riferimento a valori costanti specifici si possono usare alcune parole riservate, note come costanti figurative. Di queste parole chiave esistono sia versioni al singolare, sia al plurale, ma rappresentano sempre la stessa cosa, ovvero un valore singolo o un valore ripetuto, in base al contesto.

Tabella 72.8. Costanti figurative.

Nome	Descrizione
ZERO	Rappresenta il valore numerico zero o la stringa '0' ripetuta più volte.
ZEROS	
ZEROES	
SPACE	Rappresenta uno o più spazi bianchi.
SPACES	
HIGH-VALUE	Rappresenta uno o più caratteri con un «valore massimo», in base a qualche criterio, legato alla sequenza di collazione (<i>collating sequence</i>) o alla codifica. Generalmente si tratta del valore FF ₁₆ .
HIGH-VALUES	
LOW-VALUE	Rappresenta uno o più caratteri con un «valore minimo», in base a qualche criterio, legato alla sequenza di collazione (<i>collating sequence</i>) o alla codifica. Generalmente si tratta del valore 00 ₁₆ .
LOW-VALUES	
QUOTE	Rappresenta una o più virgolette. Questa costante figurativa non può sostituire le virgolette che delimitano le costanti alfanumeriche.
QUOTES	
ALL <i>valore</i>	Rappresenta la ripetizione indefinita del valore indicato. Tale valore può essere specificato anche attraverso una costante letterale o una costante figurativa.

72.1.3.7 Parole di caratteri speciali

Gli operatori di relazione si possono rappresentare con i simboli previsti ('<', '>', e '=') oppure attraverso parole speciali, ovvero «parole di caratteri speciali», note come *special character word*. La tabella successiva riepiloga l'uso degli operatori di relazione, in tutte le loro forme.

Tabella 72.9. Modelli sintattici per l'uso degli operatori di relazione.

Operatore	Descrizione
IS [NOT] GREATER THEN --- -----	maggiore di, non maggiore di
IS [NOT] > --- -	maggiore di, non maggiore di

Operatore	Descrizione
IS [NOT] LESS THEN --- ---	minore di, non minore di
IS [NOT] < --- ---	minore di, non minore di
IS [NOT] EQUAL TO --- ---	uguale a, diverso da
IS [NOT] = --- ---	uguale a, diverso da
IS GREATER THAN OR EQUAL TO --- ---	maggiore o uguale a
IS >= --- ---	maggiore o uguale a
IS LESS THAN OR EQUAL TO --- ---	minore o uguale a
IS <= --- ---	minore o uguale a

72.1.3.8 Rappresentazione delle costanti

Le costanti possono essere stringhe di caratteri, il cui valore è implicito in base ai caratteri di cui sono composte, oppure sono costanti figurative, che rappresentano un valore in base al significato verbale che hanno. **Una costante può essere di tipo numerico o alfanumerico e non sono previsti altri tipi.**

Una costante numerica letterale è una stringa composta da cifre numeriche ed eventualmente anche dai segni '+', '-' e dal punto per la separazione tra la parte intera e la parte decimale (a meno che il punto sia da sostituire con la virgola, avendone scambiato le funzionalità con un'istruzione apposita). Una costante numerica deve contenere almeno una cifra e ha una dimensione massima di cifre che dipende dal compilatore.

Una costante numerica non può contenere più di un segno. Se viene usato il segno, questo deve collocarsi nella posizione più a sinistra; se non appare alcun segno, il valore si intende positivo.

Una costante numerica non può contenere più di un punto decimale e può apparire in qualunque posizione. Se non viene usato il punto decimale, la costante rappresenta un numero intero.

Se nel paragrafo 'SPECIAL-NAMES' della divisione 'ENVIRONMENT DIVISION' è specificata la dichiarazione 'DECIMAL-POINT IS COMMA', la rappresentazione dei valori numerici avviene scambiando il significato del punto e della virgola (in pratica secondo le convenzioni europee).

Una costante alfanumerica è una stringa di caratteri delimitata da virgolette. La stringa può contenere qualsiasi carattere previsto dalla codifica utilizzata dal compilatore; in generale è ammesso almeno l'uso delle lettere minuscole dell'alfabeto latino.

Per rappresentare le virgolette (") all'interno di una stringa si usa il concatenamento con la costante figurativa 'QUOTE', come nell'esempio seguente:

```
000000 DISPLAY "Il file ", QUOTE, "mio.txt", QUOTE,
000000      " e' impegnato!".
```

Una costante alfanumerica deve contenere almeno un carattere all'interno delle virgolette. La lunghezza massima di un valore alfanumerico dipende dal compilatore, ma in generale dovrebbe essere garantita la rappresentazione di almeno 200 caratteri.

72.1.4 Notazione sintattica

I manuali COBOL adottano generalmente una forma particolare di notazione per descriverne la sintassi, a cui si adegua anche questo.

Nella sintassi le «parole chiave», secondo la definizione del COBOL, sono rappresentate sottolineate, a indicare la loro obbligatorietà, mentre le parole facoltative non sono sottolineate. Nell'esempio seguente, le parole 'IF', 'NOT', 'NUMERIC' e 'ALPHABETIC' sono parole chiave, mentre la parola 'IS' è facoltativa:

```

                                     /      \
                                     | NUMERIC |
IF identifier IS [NOT] <----->
--          ---          | ALPHABETIC |
                                     \      /

```

Tutte le parole scritte con lettere minuscole rappresentano delle metavariabili sintattiche che devono essere espresse dal programmatore in quella posizione. Nell'esempio precedente appare una sola metavariabile denominata 'identifier'.

Le parentesi graffe servono a rappresentare la scelta tra alternative differenti. Nell'esempio precedente si deve scegliere tra due parole chiave: 'NUMERIC' o 'ALPHABETIC'.

Le parentesi quadre rappresentano parti opzionali di un'istruzione; tuttavia si osservi che non si tratta di «parole facoltative», secondo la definizione del linguaggio COBOL, perché l'uso o meno di tali porzioni di codice implica un risultato differente dell'istruzione.

La presenza di tre punti consecutivi indica che i dati che precedono la notazione possono essere ripetuti successivamente, in funzione delle esigenze del problema che si intende risolvere.

```
MOVE identifier-1 TO identifier-2 ...
-----
```

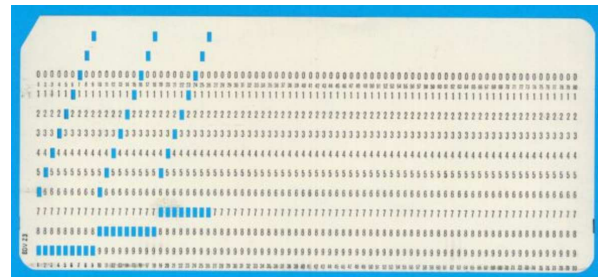
Nell'esempio mostrato, i puntini di sospensione indicano che si possono inserire più variabili (precisamente ciò che è rappresentato come 'identifier-2'). In questo caso, il contenuto della prima variabile viene copiato all'interno di tutte quelle che sono annotate dopo la parola chiave 'TO'.

Quando appare il punto fermo nello schema sintattico, l'istruzione reale deve contenerlo nella stessa posizione relativa.

72.2 Modulo di programmazione

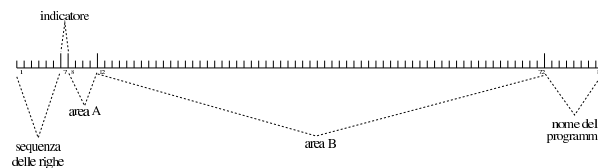
Il linguaggio COBOL nasce quando l'inserimento dei dati in un elaboratore avveniva principalmente attraverso schede perforate, pertanto, da questo derivano delle limitazioni nel modo in cui vanno scritte le sue istruzioni.

Figura 72.13. La scheda perforata classica, da 80 colonne.



Il modulo di programmazione (*coding form*) era un foglio quadretato che conteneva la guida per la scrittura di un programma, da passare poi a una persona che si incaricava di perforare le schede, copiando il testo di tale modulo. Attualmente strumenti del genere non si usano più, tuttavia occorre sapere che le direttive vanno scritte in uno spazio di colonne prestabilito.

Figura 72.14. Suddivisione delle colonne.



In pratica, il codice COBOL si scrive in un file di testo di 80 colonne, rispettando le convenzioni descritte nella tabella successiva.

Tabella 72.15. Colonne riservate nel codice COBOL.

Colonne	Utilizzo
1..6	Le prime sei colonne servono a indicare un numero di sequenza delle righe. Il numero può essere discontinuo, purché progressivo. Generalmente si utilizzava una sequenza maggiore dell'unità, per consentire l'inserzione successiva di righe ulteriori, che si sarebbero tradotte nell'aggiunta di schede, senza dover perforare nuovamente tutto.
7	La settima colonna serve a inserire un simbolo «indicatore». Generalmente si tratta dell'asterisco, per specificare che si tratta di una riga di commento, del trattino per la continuazione delle stringhe, oppure di una barra obliqua per richiedere un salto pagina in fase di stampa del sorgente.
8..11	Le colonne dall'ottava all'undicesima rappresentano l'«area A», nella quale devono iniziare le dichiarazioni più importanti.
12..72	Le colonne dalla dodicesima alla settantaduesima rappresentano l'«area B», nella quale si mettono tutte le direttive che non possono partire dall'area A.
73..80	Le ultime otto colonne sono riservate per inserire un'etichetta facoltativa di identificazione del programma.

72.2.1 Indicatore

La settima colonna serve per diverse funzioni, distinte in base alla presenza di un simbolo speciale; se in questa colonna si trova uno spazio, la riga viene usata per le funzioni normali. La tabella successiva riepiloga i simboli che possono apparire nella settima colonna e come questi dovrebbero essere interpretati dal compilatore.

Indicatore	Descrizione
\$	Il dollaro viene usato per specificare delle opzioni in fase di compilazione.
*	L'asterisco stabilisce che, la riga in cui appare, contiene un commento che il compilatore deve ignorare completamente. Il commento può essere collocato solo nello spazio complessivo dell'area A e B, ovvero dalla colonna 8 alla colonna 72.
/	La barra obliqua serve a richiedere un salto pagina quando gli strumenti di compilazione vengono usati per stampare il sorgente. Ciò che dovesse apparire nell'area A e B di una riga che ha la barra obliqua nella settima colonna viene considerato come un commento.
D	La lettera 'D' serve a indicare al compilatore che la riga in questione deve essere presa in considerazione solo se l'opzione 'WITH DEBUGGING' viene utilizzata nel paragrafo 'SOURCE COMPUTER'; in caso contrario la riga deve essere trattata come un commento.
-	Un trattino indica che, sulla riga precedente, l'ultima parola o costante non è completa, ma continua sulla riga in cui appare il trattino stesso.

Per quanto riguarda la continuazione di parole e di costanti numeriche su più righe, il troncamento può avvenire in qualsiasi punto, mettendo un trattino nella settima colonna della riga successiva, continuando lì la parola o la costante, a partire dalla colonna 12 fino alla colonna 72 (area B). Gli spazi finali nella riga interrotta e quelli iniziali della riga che riprende, vengono ignorati.

Le costanti alfanumeriche delimitate da virgolette, si separano in modo differente. Sulla riga spezzata, si considerano tutte le informazioni dalle virgolette di apertura fino alla colonna 72 inclusa, mentre nella riga successiva, la costante deve riprendere aggiungendo altre virgolette di apertura.

Si osservi che ci sono compilatori che si limitano a riconoscere solo l'asterisco per i commenti, ignorando tutto il resto. Per questo motivo, è bene evitare l'uso di ogni altro simbolo in questa colonna, quando si vuole scrivere un programma abbastanza compatibile, tenendo conto che si può evitare la continuazione nella riga successiva, perché le istruzioni possono collocarsi su più righe senza spezzare le parole, mentre le costanti alfanumeriche si possono dividere in porzioni più piccole da concatenare.

72.2.2 Area A e area B

Le intestazioni dei paragrafi, delle sezioni e delle divisioni devono iniziare nell'area A. L'intestazione di una divisione consiste nel nome della divisione ('IDENTIFICATION', 'ENVIRONMENT', 'DATA' o 'PROCEDURE'), seguito da uno spazio bianco e dalla parola 'DIVISION', seguita a sua volta da un punto fermo. L'intestazione di una sezione consiste di un nome di sezione seguito da uno spazio bianco e dalla parola 'SECTION', seguita a sua volta da un punto fermo. L'intestazione di un paragrafo consiste di un nome di paragrafo seguito da un punto fermo e da uno spazio bianco; il primo gruppo di istruzioni del paragrafo può apparire anche sulla stessa riga.

All'interno delle divisioni 'IDENTIFICATION DIVISION' e 'ENVIRONMENT DIVISION', le sezioni e i paragrafi sono fissi e sono ammessi solo i nomi previsti espressamente, mentre nella divisione 'PROCEDURE DIVISION' i nomi dei paragrafi e delle sezioni sono stabiliti liberamente.

All'interno della divisione 'DATA DIVISION', le sezioni 'FD' e 'SD', così come i numeri di livello 01 e 77, devono iniziare nell'area A, mentre gli altri numeri di livello devono iniziare nell'area B.

Nell'area B inizia tutto quello che non può iniziare nell'area A.

72.2.3 Interpunzione

La scrittura di un programma COBOL è sottoposta alle regole seguenti che riguardano l'uso dei caratteri di interpunzione.

- Un gruppo di istruzioni termina con un punto seguito da uno spazio bianco. Un punto può apparire in un'altra posizione solo se fa parte di una costante alfanumerica, se si tratta del punto decimale di una costante numerica o se viene usato in un modello di definizione di una variabile ('PICTURE').
- Una virgola può essere usata fra le istruzioni per facilitare la leggibilità del programma; diversamente, una virgola può apparire solo dove indicato nello schema sintattico. **L'uso delle virgole non è obbligatorio.**
- Il punto e virgola può essere usato al posto della virgola.
- Uno spazio delimita sempre una parola o una costante, a meno che tale spazio sia parte di una costante alfanumerica. Lo spazio inteso come delimitatore può essere ridondante; inoltre, quando il testo di un'istruzione termina esattamente alla fine dell'area B (colonna 72), lo spazio successivo viene a mancare.

Listato 72.17. Un esempio preso da un programma sorgente, dove si mette in evidenza come si continua una parola o una costante alfanumerica nella riga successiva.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.           ESEMPIO0
000200                                     ESEMPIO0
000300 PROGRAM-ID.       ESEMPIO0.         ESEMPIO0
000400 AUTHOR.           DANIELE GIACOMINI. ESEMPIO0
000500 DATE-WRITTEN.     2005-02-13.       ESEMPIO0
000600                                     ESEMPIO0
000700                                     ESEMPIO0
000800 ENVIRONMENT DIVISION.               ESEMPIO0
000900                                     ESEMPIO0
001000 INPUT-OUTPUT SECTION.               ESEMPIO0
001100                                     ESEMPIO0
001200 FILE-CONTROL.                       ESEMPIO0
001300                                     ESEMPIO0
001400         SELECT FILE-DA-LEGGERE ASSIGN TO DISK ESEMPIO0
001500                                     ORGANIZATION IS SEQUENTIAL. ESEMPIO0
001600                                     ESEMPIO0
001700 DATA DIVISION.                     ESEMPIO0
001800                                     ESEMPIO0

```

```

001900 FILE SECTION.                                ESEMPIO0
002000                                              ESEMPIO0
002100 FD FILE-DA-LEGGERE                          ESEMPIO0
002200 LABEL RECORD IS STANDARD                    ESEMPIO0
002300 VALUE OF FILE-ID IS "input.txt".            ESEMPIO0
002400                                              ESEMPIO0
002500 01 RECORD-DA-LEGGERE PIC X(30).            ESEMPIO0
002600                                              ESEMPIO0
002700 WORKING-STORAGE SECTION.                    ESEMPIO0
002800 01 EOF PIC 9 VALUE ZERO.                    ESEMPIO0
002900/                                              ESEMPIO0
003000 PROCEDURE DIVISION.                          ESEMPIO0
003100*                                              ESEMPIO0
003200* Qui inizia il paragrafo "MAIN".            ESEMPIO0
003300*                                              ESEMPIO0
003400 MAIN.                                        ESEMPIO0
003500 OPEN INPUT FILE-DA-LEG                      ESEMPIO0
003600- GERE.                                       ESEMPIO0
003700 READ FILE-DA-LEG                            ESEMPIO0
003800- GERE                                       ESEMPIO0
003900 AT END                                      ESEMPIO0
004000 MOVE 1 TO EOF.                               ESEMPIO0
004100 DISPLAY "Ho aperto il file input.txt e sto per emettere il suo contenuto sullo schermo:".
004200- "o contenuto sullo schermo:".              ESEMPIO0
004300 PERFORM LETTURA UNTIL EOF = 1.             ESEMPIO0
004400 CLOSE FILE-DA-LEGGERE.                      ESEMPIO0
004500                                              ESEMPIO0
004600 STOP RUN.                                    ESEMPIO0
004700*                                              ESEMPIO0
004800* Qui inizia un altro paragrafo.            ESEMPIO0
004900*                                              ESEMPIO0
005000 LETTURA.                                    ESEMPIO0
005100 DISPLAY RECORD-DA-LEGGERE.                  ESEMPIO0
005200 READ FILE-DA-LEGGERE                        ESEMPIO0
005300 AT END                                      ESEMPIO0
005400 MOVE 1 TO EOF.                               ESEMPIO0
005500/                                              ESEMPIO0

```

Figura 72.18. Esempio di un modulo di programmazione COBOL.

72.3 Divisione «IDENTIFICATION DIVISION»

La divisione 'IDENTIFICATION DIVISION' costituisce la prima parte di un programma COBOL. Il suo scopo è quello di contenere delle informazioni sul programma, secondo una classificazione ben stabilita. Le informazioni tipiche che si inseriscono in questa divisione sono il nome del programma (nome che non coincide necessariamente con il nome del file che contiene il sorgente), il nome dell'autore, la data di scrittura del programma, la data di compilazione.

72.3.1 Struttura

La struttura della divisione 'IDENTIFICATION DIVISION' è sintetizzabile nello schema sintattico seguente:

```

IDENTIFICATION DIVISION.
-----
[PROGRAM-ID. program-name].
-----
[AUTHOR. [comment-entry]...].
-----
[INSTALLATION. [comment-entry]...].
-----
[DATE-WRITTEN. [comment-entry]...].
-----
[DATE-COMPILED. [comment-entry]...].
-----
[SECURITY. [comment-entry]...].
-----

```

La divisione deve iniziare scrivendo 'IDENTIFICATION DIVISION' a partire dall'area A, ricordando di aggiungere il punto fermo finale.

Tutti i nomi di paragrafo di questa divisione devono iniziare nell'area A e devono terminare con un punto fermo.

Il nome del programma (*program-name*) deve essere una parola COBOL e serve a identificare il programma sorgente, ma non corrisponde necessariamente al nome del file su disco che contiene il sorgente.

Le voci di commento (*comment-entry*), secondo lo schema sintattico, possono essere costituite da una sequenza qualunque di caratteri e possono occupare anche più righe, senza bisogno di indicare il simbolo di continuazione nella settima colonna, avendo cura però di utilizzare per tali voci solo l'area B e di terminarle comunque con un punto fermo.

La data di compilazione è, o dovrebbe essere, posta automaticamente dal compilatore, quando è prevista la stampa del sorgente da parte di questo strumento.

A parte il caso della data di compilazione, che dovrebbe essere fornita dal compilatore, tutte le altre informazioni rimangono invariate.

72.3.2 Codifica della divisione

Il listato successivo dà un'idea di come può essere codificata la divisione 'IDENTIFICATION DIVISION'.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID.        PROVA-INTESTAZIONE.
000300 AUTHOR.            DANIELE GIACOMINI.
000400 INSTALLATION.      NANOLINUX IV,
000500                    TINYCOBOL 0.61,
000600                    OPENCOBOL 0.31.
000700 DATE-WRITTEN.      2005-02-14.
000800 DATE-COMPILED.
000900 SECURITY.          SEGRETISSIMO, LIVELLO III.
001000*
001100 ENVIRONMENT DIVISION.
001200 DATA DIVISION.
001300 PROCEDURE DIVISION.
001400 MAIN.
001500     DISPLAY "CIAO A TUTTI!".
001600     STOP RUN.

```

72.4 Divisione «ENVIRONMENT DIVISION»

La divisione 'ENVIRONMENT DIVISION' costituisce la seconda parte di un programma COBOL. La divisione si compone di due sezioni: 'CONFIGURATION SECTION' e 'INPUT-OUTPUT SECTION'.

La sezione 'CONFIGURATION SECTION' serve per indicare delle informazioni relative all'elaboratore usato per la compilazione del programma sorgente e a quello nel quale deve essere eseguito il programma, una volta compilato; inoltre, questa sezione permette di

stabilire delle sostituzioni, come nel caso della virgola al posto del punto per separare la parte intera di un numero dalla parte decimale.

La sezione **'INPUT-OUTPUT SECTION'** serve per associare i file usati dal programma con le unità fisiche relative, a indicare le caratteristiche di tali file e a stabilire altri aspetti dello scambio di dati.

72.4.1 Struttura

La struttura della divisione **'ENVIRONMENT DIVISION'** è sintetizzabile nello schema sintattico seguente:

```

ENVIRONMENT DIVISION.
-----
| CONFIGURATION SECTION.
|-----
| [SOURCE-COMPUTER. source-computer-entry].
|-----
| [OBJECT-COMPUTER. object-computer-entry].
|-----
| [SPECIAL-NAMES. special-names-entry].
|-----
|-----
| INPUT-OUTPUT SECTION.
|-----
| FILE-CONTROL. file-control-entry...
|-----
| [I-O-CONTROL. input-output-control-entry...].
|-----

```

72.4.2 Sezione «CONFIGURATION SECTION»

La sezione **'CONFIGURATION SECTION'** contiene le informazioni sul sistema usato per la compilazione del programma (nel paragrafo **'SOURCE-COMPUTER'**), il sistema nel quale il programma deve essere eseguito (nel paragrafo **'OBJECT-COMPUTER'**) e il paragrafo **'SPECIAL-NAMES'** che consente di effettuare alcune sostituzioni a dei valori che altrimenti resterebbero al loro stato predefinito.

```

CONFIGURATION SECTION.
-----
[SOURCE-COMPUTER. source-computer-entry].
-----
[OBJECT-COMPUTER. object-computer-entry].
-----
[SPECIAL-NAMES. special-names-entry].
-----

```

72.4.2.1 Paragrafo «SOURCE-COMPUTER»

Il paragrafo **'SOURCE-COMPUTER'** identifica l'elaboratore presso il quale si intende compilare il programma. Si utilizza secondo lo schema sintattico seguente:

```

SOURCE-COMPUTER. computer-name [WITH DEBUGGING MODE].
-----

```

Al posto della metavariable **computer-name** deve essere indicata una parola COBOL, che serve solamente a titolo informativo nel sorgente. Se si specifica l'opzione **'DEBUGGING MODE'** si richiede al compilatore di prendere in considerazione, nel sorgente, tutte le righe annotate con la lettera **'D'** nella settima colonna e le istruzioni **'USE FOR DEBUGGING'**, che altrimenti verrebbero semplicemente ignorate.

72.4.2.2 Paragrafo «OBJECT-COMPUTER»

Il paragrafo **'OBJECT COMPUTER'** identifica l'elaboratore presso il quale deve essere utilizzato il programma, una volta compilato. Lo schema sintattico per l'utilizzo di questo paragrafo è quello seguente:

```

OBJECT-COMPUTER. computer-name...
-----

```

Il nome dell'elaboratore (*computer name*) deve essere una parola COBOL e ha un significato puramente informativo. Alla fine dell'indicazione dell'ultimo nome, deve apparire un punto fermo.

72.4.2.3 Paragrafo «SPECIAL-NAMES»

Il paragrafo **'SPECIAL-NAMES'** serve ad associare un valore a dei nomi prestabiliti, quando si vuole che la funzione loro associata sia diversa da quella predefinita, oppure ad attribuire un «nome mnemonico» a un nome usato dal compilatore, che però non fa parte dello standard. Le dichiarazioni che possono apparire in questo paragrafo dipendono molto dalle caratteristiche del compilatore; quello che si vede nello schema sintattico seguente è il minimo che dovrebbe essere disponibile nella maggior parte dei casi:

```

SPECIAL-NAMES.
-----
implementor-name IS mnemonic-name
-----
[CURRENCY SIGN IS literal]
-----
[DECIMAL-POINT IS COMMA].
-----

```

Si utilizza la dichiarazione **'CURRENTY SIGN IS'** per fissare il simbolo predefinito da usare come segno di valuta; si usa la dichiarazione **'DECIMAL-POINT IS COMMA'** per rappresentare i valori numerici secondo la forma europea, dove la virgola indica la separazione tra la parte intera e quella decimale.

Il segno di valuta può essere costituito da un solo carattere e sono molto pochi i simboli che si possono usare. Per la precisione, sono esclusi tutti i simboli che invece possono essere usati nei modelli di definizione delle variabili oltre a quelli che si usano come delimitatori. In linea di massima sono da escludere: tutte le cifre numeriche (da '0' a '9'); lo spazio; le lettere alfabetiche 'A', 'B', 'C', 'D', 'J', 'L', 'N', 'P', 'R', 'S', 'V', 'X', 'Z'; i caratteri speciali '*', '+', '-', '/', '.', ';', '%', '(', ')', '!', '?'.
 Si osservi che anche nel modello di definizione di una variabile (**'PICTURE'**), quando si usa la dichiarazione **'DECIMAL-POINT IS COMMA'**, il punto e la virgola si scambiano i ruoli.

L'esempio seguente mostra un pezzo di programma in cui si vede l'uso di queste opzioni. Per la precisione, si assegna la lettera **'E'** per rappresentare la valuta:

```

000000 ENVIRONMENT DIVISION.
000000 CONFIGURATION SECTION.
000000 SPECIAL-NAMES. DECIMAL-POINT IS COMMA
000000 CURRENCY SIGN IS "E".

```

L'attribuzione di un nome mnemonico a una parola non standard che però fa parte delle funzionalità specifiche del compilatore utilizzato, consente di limitare a questa sezione le modifiche per l'adattamento del programma a un compilatore che ha funzioni simili, ma descritte da parole diverse. Nell'esempio seguente, compilabile con OpenCOBOL, si sostituisce la parola **'CONSOLE'** con **'STANDARD-INPUT'**, per identificare la fonte dei dati in ingresso per l'istruzione **'ACCEPT'**:

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-ACCEPT.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN. 2005-02-27.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700 CONFIGURATION SECTION.
000800 SOURCE-COMPUTER.
000900 OPENCOBOL.
001000 SPECIAL-NAMES.
001100 CONSOLE IS STANDARD-INPUT.
001200*
001300 DATA DIVISION.
001400*
001500 WORKING-STORAGE SECTION.
001600 77 MESSAGGIO PIC X(30).
001700*
001800 PROCEDURE DIVISION.

```

```

001900*
002000 MAIN.
002100 DISPLAY "INSERISCI IL MESSAGGIO".
002200 ACCEPT MESSAGGIO FROM STANDARD-INPUT.
002300 DISPLAY "HAI INSERITO: ", MESSAGGIO.
002400*
002500 STOP RUN.
002600*

```

Nell'esempio appena mostrato sono evidenziate le righe più importanti per la comprensione del meccanismo; si può comprendere che l'istruzione 'ACCEPT' avrebbe potuto essere scritta semplicemente così:

```
002200 ACCEPT MESSAGGIO FROM CONSOLE.
```

Tuttavia, avendo utilizzato il nome mnemonico 'STANDARD-INPUT', se con un altro compilatore la console fosse identificata dalla sigla 'SPO' (Supervisory printer output, come avveniva nel COBOL CMS (Computer management system della Burroughs negli anni 1980), basterebbe modificare la dichiarazione iniziale:

```
001000 SPECIAL-NAMES.
001100 SPO IS STANDARD-INPUT.
```

Per chiarezza, è il caso di sottolineare che 'STANDARD-INPUT' ha valore per il compilatore solo in quanto viene dichiarato come nome mnemonico, dal momento che il linguaggio, nella sua veste ufficiale, non prevede la gestione dei flussi standard dei sistemi Unix.

72.4.3 Sezione «INPUT-OUTPUT SECTION»

La sezione 'INPUT-OUTPUT SECTION' si suddivide in due paragrafi: 'FILE-CONTROL' e 'I-O-CONTROL'. Il paragrafo 'FILE-CONTROL' specifica l'organizzazione e l'accesso dei file che vengono usati dal programma e le informazioni correlate a tali file; il paragrafo 'I-O-CONTROL' serve a specificare informazioni aggiuntive sui file già dichiarati nell'altro paragrafo.

```

INPUT-OUTPUT SECTION.
-----
FILE-CONTROL. file-control-entry...
-----
[I-O-CONTROL. input-output-control-entry...].
-----

```

72.4.3.1 Paragrafo «FILE-CONTROL»

Il paragrafo 'FILE-CONTROL' serve a dichiarare i file utilizzati dal programma e a definire alcune loro caratteristiche. Tutti i file dichiarati nel paragrafo 'FILE-CONTROL' devono essere descritti nella divisione 'DATA DIVISION'; nello stesso modo, tutti i file descritti nella divisione 'DATA DIVISION', devono essere dichiarati nel paragrafo 'FILE-CONTROL'.

Il linguaggio COBOL prevede una gestione dei file molto sofisticata, anche se non è detto che i compilatori mettano a disposizione sempre tutte le funzionalità standard. Si distinguono generalmente i tipi, in base alla loro «organizzazione», come sintetizzato nella tabella successiva.

Per il linguaggio COBOL i file sono sempre composti da record, pertanto l'accesso a un file si riferisce sempre a dei record.

Tabella 72.31. Classificazione dei file in base all'organizzazione.

Organizzazione	Descrizione
sequenziale	Il file sequenziale consente un accesso ai record in modo seriale, dal primo all'ultimo. Generalmente, si dichiara un accesso sequenziale ai file quando l'unità di memorizzazione nella quale sono memorizzati è per sua natura sequenziale, come per i nastri magnetici.
relativa (relative)	Si tratta di un file ad accesso diretto, dove i record si possono raggiungere specificandone il numero, a partire da uno, avendo anche la possibilità di richiedere qualche spostamento relativo rispetto al record attuale.

Organizzazione	Descrizione
a indice	Si tratta di un file associato a un indice dei record. Attraverso l'indice è possibile raggiungere direttamente i record associati, senza bisogno di eseguire delle scansioni di ricerca.

L'organizzazione del file definisce le potenzialità di accesso, ma in generale sono disponibili diverse varianti nel modo particolare di accedere ai record.

Il paragrafo 'FILE CONTROL' si articola in dichiarazioni 'SELECT', una per ogni file, secondo lo schema sintattico sintetico seguente:

```

FILE-CONTROL.
-----
SELECT file-name ASSIGN TO hardware-name [altre-opzioni].
-----
...

```

Il modo in cui l'istruzione 'SELECT' si articola, dipende dall'organizzazione del file e dal metodo di accesso specifico che si vuole attuare sullo stesso. Nella logica originale del linguaggio, in questa fase non viene ancora indicato il nome del file reale, secondo il sistema operativo, perché generalmente per questa informazione si agisce nella divisione 'DATA DIVISION'; tuttavia, spesso il compilatore permette, o richiede, di specificare il nome del file reale proprio nell'istruzione 'SELECT'.

72.4.3.2 File fisici e file «logici»

L'organizzazione di un file è una caratteristica immutabile, che stabilisce, oltre che le potenzialità di accesso, anche la sua forma fisica «reale», ovvero quella che viene gestita attraverso l'astrazione del sistema operativo.

L'organizzazione sequenziale è quella più semplice, dove normalmente i record logici del linguaggio corrispondono esattamente al contenuto del file fisico che li contiene.

L'organizzazione relativa richiede la capacità di abbinare delle informazioni ai record logici, per esempio per poter annotare che un record è stato cancellato. Per fare questo, il compilatore può inserire tutte le informazioni necessarie in un file solo, oppure può avvalersi di due file reali: uno per i dati, l'altro per le informazioni sui record.

L'organizzazione a indice richiede tutte le funzionalità di quella relativa, con l'aggiunta di poter gestire l'accesso in base a una o più chiavi. Nei compilatori COBOL attuali, è molto probabile che tutte le informazioni necessarie vengano gestite in un file fisico soltanto, ma originariamente era frequente l'uso di un file per i dati e di altri file per le chiavi (uno per ogni chiave).

In base a questa premessa, si deve intendere che un file che viene creato con una certa organizzazione, può essere usato solo con quella; inoltre, si può contare sul fatto che un file creato con un programma realizzato attraverso un certo compilatore COBOL, non può essere utilizzato con un programma generato con un altro.

Di fronte a questo problema di compatibilità dei dati, i file organizzati in modo sequenziale sono sempre l'unica garanzia per un trasferimento dei dati. D'altra parte, negli anni in cui il linguaggio COBOL aveva il suo massimo splendore, i nastri magnetici rappresentavano l'unità di memorizzazione «standard» tra le varie architetture proprietarie.

72.4.3.3 Istruzione «SELECT» per i file sequenziali

Lo schema sintattico semplificato per l'istruzione 'SELECT', da usare nel paragrafo 'FILE-CONTROL', per dichiarare un file sequenziale è quello che si può vedere nella figura successiva:

```

      /
      | hardware-name |
      |               |
SELECT file-name ASSIGN TO < literal-file-name >
      |               |
      \
-----
[ RESERVE integer ] [ AREA ]
[                 ] [ AREAS ]
-----

[ ORGANIZATION IS [LINE] SEQUENTIAL ]
[ ACCESS MODE IS SEQUENTIAL ]
[ FILE STATUS IS data-name ].
-----

```

Il file sequenziale può essere letto o scritto soltanto in modo sequenziale, a partire dall'inizio. Se l'unità di memorizzazione che lo contiene è sequenziale per sua natura, come avviene per un nastro o un lettore di schede perforate, si può avere solo una fase di lettura o una fase di scrittura, senza la possibilità di mescolare le due operazioni, mentre se si dispone di un'unità di memorizzazione ad accesso diretto, come nel caso di un disco, si può leggere e poi sovrascrivere lo stesso record.

Nello schema sintattico, la metavariable *file-name* deve essere sostituita con il nome che si vuole attribuire al file nell'ambito del programma (non si tratta del nome che questo ha eventualmente per il sistema operativo). La metavariable *hardware-name* va sostituita con un nome che serve a identificare l'unità di memorizzazione che contiene il file; questo nome dipende dal compilatore ma generalmente si mette 'DISK' per indicare un file su disco. Altri nomi per la metavariable *hardware-name* potrebbero essere: 'TAPE', 'PRINTER', 'PUNCH', 'READER' (gli ultimi due sarebbero un perforatore e un lettore di schede).

Il linguaggio COBOL è fatto per poter essere adattato a sistemi operativi molto diversi. In un sistema Unix, l'accesso alle unità di memorizzazione avviene attraverso dei file di dispositivo, pertanto, a seconda del compilatore, potrebbe anche essere superfluo dichiarare il tipo di unità di memorizzazione in questo modo, anche se in passato il linguaggio obbligava a farlo. Proprio per questo motivo, ci sono compilatori che, al posto di indicare il tipo di unità fisica attraverso un nome prestabilito, richiedono di mettere subito il percorso del file a cui si vuole fare riferimento, nonostante il linguaggio preveda per questo una dichiarazione separata nella divisione 'DATA DIVISION'. In questo senso, nello schema sintattico appare la possibilità di indicare una stringa alfanumerica con il percorso del file (*literal-file-name*).

Nella dichiarazione 'RESERVE integer', la metavariable *integer* rappresenta un numero intero di record da usare come memoria tampone. Se non si usa questa dichiarazione che, come si vede dallo schema sintattico, è facoltativa, viene usata la dimensione predefinita.

La dichiarazione 'ORGANIZATION IS SEQUENTIAL' è facoltativa e sottintesa; tuttavia va osservato il significato che assume quando si aggiunge la parola 'LINE'. In generale, il linguaggio COBOL considera i file come composti da record di dimensione uniforme. Quando però si vuole lavorare con i file di testo, le righe di questi file sono suddivise in base alla presenza del codice di interruzione di riga (che può cambiare da un sistema operativo all'altro). Volendo considerare in COBOL le righe di un file di testo pari a dei record di dimensione variabile, occorre aggiungere l'opzione 'LINE', così da chiarire che si tratta di un'organizzazione sequenziale, ma di un file suddiviso in «righe».

La dichiarazione 'ACCESS MODE IS SEQUENTIAL' è facoltativa, perché l'accesso a un file organizzato in modo sequenziale può

essere solo sequenziale.

La dichiarazione 'FILE STATUS IS *data-name*' consente di indicare una variabile (da specificare nella sezione 'WORKING-STORAGE SECTION' della divisione 'DATA DIVISION') da usare eventualmente per conoscere lo stato dell'ultima operazione svolta sul file. Questa variabile deve poter rappresentare un valore di due caratteri (il modello di definizione della variabile deve essere 'XX') e quando contiene il valore zero indica che l'ultima operazione è stata eseguita con successo (si vedano le tabelle 72.48 e 72.49, che appaiono alla fine del capitolo).

Il punto fermo che conclude l'istruzione 'SELECT' appare una volta sola, alla fine; tutta l'istruzione deve risiedere nell'area B.

Viene mostrato un esempio completo di un programma COBOL che legge un file sequenziale:

Listato 72.34. Programma elementare che legge un file sequenziale.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. ESEMPIO-SEQUENZIALE.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 INSTALLATION. NANOLINUX IV.
000500 TINYCOBOL 0.61.
000600 DATE-WRITTEN. 2005-02-16.
000700 ENVIRONMENT DIVISION.
000800 INPUT-OUTPUT SECTION.
000900*
001000 FILE-CONTROL.
001100 SELECT FILE-NAME ASSIGN TO DISK
001200 ORGANIZATION IS SEQUENTIAL
001300 ACCESS MODE IS SEQUENTIAL
001400 FILE STATUS IS DATA-NAME.
001500*
001600 DATA DIVISION.
001700 FILE SECTION.
001800 FD FILE-NAME
001900 LABEL RECORD IS STANDARD
002000 VALUE OF FILE-ID IS "input.seq".
002100 01 RECORD-NAME PIC X(20).
002200 WORKING-STORAGE SECTION.
002300 01 DATA-NAME PIC XX.
002400 PROCEDURE DIVISION.
002500 MAIN.
002600 OPEN INPUT FILE-NAME.
002700 DISPLAY "FILE STATUS: ", DATA-NAME.
002800 PERFORM READ-FILE UNTIL DATA-NAME NOT = ZERO.
002900 CLOSE FILE-NAME.
003000 STOP RUN.
003100 READ-FILE.
003200 READ FILE-NAME.
003300 DISPLAY "FILE STATUS: " DATA-NAME, " RECORD: ",
003400 RECORD-NAME.

```

Il file indicato come 'FILE-NAME' è associato in pratica al file 'input.seq'. Si può supporre che questo file abbia il contenuto seguente, senza alcun codice di interruzione di riga:

```

aaaaaaaaaaaaaaaaaaaaabbbbbbbbbbbbbbbbbbb,-
cccccccccccccccccccccccccccccccccccccccc

```

Eseguendo il programma dell'esempio si potrebbe ottenere il testo seguente attraverso lo schermo:

```

FILE STATUS: 00
FILE STATUS: 00 RECORD: aaaaaaaaaaaaaaaaaaaa
FILE STATUS: 00 RECORD: bbbbbbbbbbbbbbbbbbbb
FILE STATUS: 00 RECORD: cccccccccccccccccccc
FILE STATUS: 00 RECORD: dddddddddddddddddddd
FILE STATUS: 10 RECORD: dddddddddddddddddddd

```

72.4.3.4 Istruzione «SELECT» per i file relativi

Lo schema sintattico semplificato per l'istruzione 'SELECT', da usare nel paragrafo 'FILE-CONTROL', per dichiarare un file organizzato in modo «relativo» è quello che si può vedere nella figura successiva: «

```

/       DISK       \
SELECT file-name ASSIGN TO < |-----| >
----- |          |
/       literal-file-name |
\       |          |
/       |          |
| RESERVE integer | AREA |
|-----|-----| AREAS |
|-----|-----|
[ ORGANIZATION IS ] RELATIVE
|-----|
/ SEQUENTIAL \
|-----|-----|
| ACCESS MODE IS < | RANDOM | > |-----|
|-----|-----| > RELATIVE KEY IS data-name-1 |
|-----|-----|
|-----|-----|
|-----|-----|
[ FILE STATUS IS data-name-2 ].
|-----|

```

Il file organizzato in modo relativo può essere utilizzato secondo un accesso sequenziale, oppure facendo riferimento ai record per numero, considerando che il primo ha proprio il numero uno. Quando si individuano i record per numero, si distinguono due modalità di accesso: diretto (**'RANDOM'**) e dinamico (**'DYNAMIC'**). L'accesso diretto richiede che per ogni operazione l'indicazione del numero del record a cui si vuole fare riferimento, mentre con l'accesso dinamico è anche possibile eseguire delle operazioni di lettura sequenziali (**'READ NEXT'**).

L'organizzazione relativa, oltre alle operazioni di lettura e scrittura, prevede la cancellazione dei record, che comunque possono essere rimpiazzati successivamente attraverso un'operazione di scrittura. Si osservi comunque che un record che risulta essere stato cancellato, non può essere letto.

Osservando lo schema sintattico si può intuire che la prima parte dell'istruzione **'SELECT'** funziona nello stesso modo di un file organizzato sequenzialmente; la differenza più importante riguarda la definizione del tipo di unità di memorizzazione che, date le caratteristiche dei file organizzati in modo relativo, deve consentire un accesso diretto ai dati.

La dichiarazione **'RESERVE integer'** si usa nello stesso modo del file organizzato sequenzialmente.

L'indicazione dell'organizzazione, attraverso la dichiarazione **'ORGANIZATION IS RELATIVE'** è obbligatoria, anche se probabilmente è sufficiente scrivere soltanto **'RELATIVE'**.

Se non viene specificata la dichiarazione **'ACCESS MODE'**, si intende che l'accesso debba avvenire in modo sequenziale, altrimenti vale quanto indicato espressamente. Se l'accesso richiesto è diretto o dinamico, è necessario indicare quale variabile usare per specificare il numero del record, nella posizione occupata nello schema sintattico dalla metavariable **data-name-1** (da specificare ulteriormente nella sezione **'WORKING-STORAGE SECTION'** della divisione **'DATA DIVISION'**).

La dichiarazione **'FILE STATUS IS data-name-2'** funziona nello stesso modo descritto a proposito dei file organizzati in modo sequenziale.

Il punto fermo che conclude l'istruzione **'SELECT'** appare una volta sola, alla fine; tutta l'istruzione deve risiedere nell'area B.

Viene mostrato un esempio completo di un programma COBOL che legge un file relativo, ad accesso diretto, scandendo sequenzialmente il numero del record:

Listato 72.38. Programma elementare che legge un file relativo, ad accesso diretto.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. ESEMPIO-RELATIVO-DIRETTO.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN. 2005-03-08.
000500 ENVIRONMENT DIVISION.

```

```

000600 INPUT-OUTPUT SECTION.
000700*
000800 FILE-CONTROL.
000900 SELECT MIO-FILE ASSIGN TO "input.rel"
001000 ORGANIZATION IS RELATIVE
001100 ACCESS MODE IS RANDOM
001200 RELATIVE KEY IS N-RECORD
001300 FILE STATUS IS STATO-DEL-FILE.
001400*
001500 DATA DIVISION.
001600 FILE SECTION.
001700 FD MIO-FILE
001800 LABEL RECORD IS STANDARD.
001900 01 MIO-RECORD PIC X(20).
002000 WORKING-STORAGE SECTION.
002100 77 N-RECORD PIC 9999 COMP VALUE IS ZERO.
002200 77 STATO-DEL-FILE PIC XX.
002300 PROCEDURE DIVISION.
002400 MAIN.
002500 OPEN INPUT MIO-FILE.
002600 DISPLAY "FILE STATUS: ", STATO-DEL-FILE.
002700 PERFORM READ-FILE UNTIL STATO-DEL-FILE NOT = ZERO.
002800 CLOSE MIO-FILE.
002900 STOP RUN.
003000 READ-FILE.
003100 ADD 1 TO N-RECORD.
003200 READ MIO-FILE
003300 INVALID KEY DISPLAY "INVALID KEY!".
003400 DISPLAY "FILE STATUS: " STATO-DEL-FILE,
003500 " RECORD: ", N-RECORD, " ", MIO-RECORD.
003600

```

Il file indicato come **'MIO-FILE'** è associato in pratica al file **'input.rel'**. Si può supporre che questo file sia composto dall'elenco seguente di record logici:

1. 'aaaaaaaaaaaaaaaaaaaa'
2. 'bbbbbbbbbbbbbbbbbbbb'
3. 'cccccccccccccccccccc'
4. 'ddddddddddddddddddd'

Eseguendo il programma dell'esempio si potrebbe ottenere il testo seguente attraverso lo schermo:

```

FILE STATUS: 00
FILE STATUS: 00 RECORD: 0001 aaaaaaaaaaaaaaaaaaaa
FILE STATUS: 00 RECORD: 0002 bbbbbbbbbbbbbbbbbbbb
FILE STATUS: 00 RECORD: 0003 cccccccccccccccccccc
FILE STATUS: 00 RECORD: 0004 dddddddddddddddddddd
INVALID KEY!
FILE STATUS: 23 RECORD: 0005 dddddddddddddddddddd

```

Segue un altro esempio completo per la lettura di un file relativo, utilizzando un accesso dinamico, partendo dal primo record e selezionando i successivi attraverso la richiesta del prossimo:

Listato 72.40. Programma elementare che legge un file relativo, ad accesso dinamico.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. ESEMPIO-RELATIVO-DINAMICO.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN. 2005-03-08.
000500 ENVIRONMENT DIVISION.
000600 INPUT-OUTPUT SECTION.
000700*
000800 FILE-CONTROL.
000900 SELECT MIO-FILE ASSIGN TO "input.rel"
001000 ORGANIZATION IS RELATIVE
001100 ACCESS MODE IS DYNAMIC
001200 RELATIVE KEY IS N-RECORD
001300 FILE STATUS IS STATO-DEL-FILE.
001400*
001500 DATA DIVISION.
001600 FILE SECTION.
001700 FD MIO-FILE
001800 LABEL RECORD IS STANDARD.
001900 01 MIO-RECORD PIC X(20).
002000 WORKING-STORAGE SECTION.
002100 77 N-RECORD PIC 9999 COMP VALUE IS 1.
002200 77 STATO-DEL-FILE PIC XX.

```

```
002300 PROCEDURE DIVISION.
002400 MAIN.
002500 OPEN INPUT MIO-FILE.
002600 DISPLAY "FILE STATUS: ", STATO-DEL-FILE.
002700 READ MIO-FILE
002800 INVALID KEY DISPLAY "INVALID KEY!".
002900 PERFORM READ-FILE UNTIL STATO-DEL-FILE NOT = ZERO.
003000 CLOSE MIO-FILE.
003100 STOP RUN.
003200 READ-FILE.
003300 DISPLAY "FILE STATUS: " STATO-DEL-FILE,
003400 " RECORD: ", N-RECORD, " ", MIO-RECORD.
003500 READ MIO-FILE NEXT RECORD
003600 AT END DISPLAY "END OF FILE!".
003700
```

Il file che viene letto è lo stesso dell'esempio precedente e il risultato si dovrebbe ottenere, si può vedere così:

```
FILE STATUS: 00
FILE STATUS: 00 RECORD: 0001 aaaaaaaaaaaaaaaaaaaa
FILE STATUS: 00 RECORD: 0002 bbbbbbbbbbbbbbbbbbbb
FILE STATUS: 00 RECORD: 0003 cccccccccccccccccc
FILE STATUS: 00 RECORD: 0004 dddddddddddddddddd
END OF FILE!
```

72.4.3.5 Istruzione «SELECT» per i file a indice

Lo schema sintattico semplificato per l'istruzione 'SELECT', da usare nel paragrafo 'FILE-CONTROL', per dichiarare un file organizzato a indici è quello che si può vedere nella figura successiva:

```

/          \
|          | DISK          |
|          |          |
| SELECT file-name ASSIGN TO < ---- > |
|          |          | literal-file-name |
|          |          |
\          /

[ ORGANIZATION IS ] INDEXED
[ FILE STATUS IS ] data-name-1 [WITH DUPLICATES]
[ ALTERNATE RECORD KEY IS data-name-2 [WITH DUPLICATES] ]...
[ FILE STATUS IS data-name-3 ].

/          \
|          | SEQUENTIAL  |
| ACCESS MODE IS < RANDOM > |
|          |          |
|          | DYNAMIC    |
|          |          |

RECORD KEY IS data-name-1 [WITH DUPLICATES]
[ ALTERNATE RECORD KEY IS data-name-2 [WITH DUPLICATES] ]...
[ FILE STATUS IS data-name-3 ].

```

Un file organizzato a indice è un file che consente un accesso diretto ai record in base a una chiave costituita da una porzione del record stesso. A titolo di esempio, si può immaginare un file contenente i dati anagrafici dei dipendenti di un'azienda, che in una posizione precisa dei record riporta il numero di matricola di ognuno; in tal modo, il numero di matricola può essere usato per definire la chiave di accesso ai record.

Il file organizzato a indice può disporre di una o più chiavi di accesso e può essere consentita o meno la presenza di record con chiavi uguali.

Rispetto ai file organizzati sequenzialmente o in modo relativo, lo schema sintattico per i file organizzati a indice ha le dichiarazioni 'RECORD KEY' e 'ALTERNATE RECORD KEY' per poter specificare la chiave o le chiavi di accesso. Le metavariabili 'data-name-1' e 'data-name-2' devono essere nomi di porzioni di record, come dichiarato nella divisione 'DATA DIVISION', in corrispondenza della descrizione del record stesso. Naturalmente, l'opzione 'WITH

'DUPLICATES' serve a dichiarare l'intenzione di gestire chiavi uguali su più record.

72.4.3.6 Riordino e fusione

Oltre ai file comuni, per i quali si stabilisce un'organizzazione e un tipo di accesso, sono previsti dei file da usare soltanto per ottenere un riordino o una fusione (sort, merge). Per questi file occorre una dichiarazione apposita con l'istruzione 'SELECT', secondo lo schema sintattico seguente:

```

/          \
|          | DISK          |
| SELECT sort-merge-file-name ASSIGN TO < ---- > |
|          |          | literal-file-name |
|          |          |
\          /

```

Viene proposto un esempio di riordino di file, nel quale, in particolare, si dichiarano i nomi dei file su disco, direttamente nell'istruzione 'SELECT':

```
000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. ORDINA.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN. 2005-02-25.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700*
000800 INPUT-OUTPUT SECTION.
000900*
001000 FILE-CONTROL.
001100*
001200 SELECT FILE-DA-ORDINARE ASSIGN TO "input.seq".
001300 SELECT FILE-ORDINATO ASSIGN TO "output.seq".
001400 SELECT FILE-PER-IL-RIORDINO ASSIGN TO "sort.tmp".
001500*
001600 DATA DIVISION.
001700*
001800 FILE SECTION.
001900*
002000 FD FILE-DA-ORDINARE.
002100 01 RECORD-DA-ORDINARE PIC X(80).
002200*
002300 FD FILE-ORDINATO.
002400 01 RECORD-ORDINATO PIC X(80).
002500*
002600 SD FILE-PER-IL-RIORDINO.
002700*
002800 01 RECORD-PER-IL-RIORDINO.
002900 02 CHIAVE-ORDINAMENTO PIC X(10).
003000 02 FILLER PIC X(70).
003100*
003200 PROCEDURE DIVISION.
003300*
003400 MAIN.
003500 SORT FILE-PER-IL-RIORDINO,
003600 ON ASCENDING KEY CHIAVE-ORDINAMENTO,
003700 USING FILE-DA-ORDINARE,
003800 GIVING FILE-ORDINATO.
003900*
004000 STOP RUN.
004100*
```

Come si può vedere, si vuole ordinare il file 'input.seq' per generare il file 'output.seq', ordinato. Per fare questo, si usa un file intermedio, denominato 'sort.tmp'. Al termine dell'operazione, non dovrebbe rimanere traccia del file intermedio.

Si osservi che non si rende necessaria l'apertura dei file coinvolti per portare a termine l'operazione.

L'esempio seguente riguarda la fusione: si hanno i file 'input-1.seq' e 'input-2.seq' ordinati e si vuole ottenere il file 'output.seq' con la somma dei record, mantenendo l'ordinamento:

```
000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. MERGE.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN. 2005-02-25.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
```

```

000700*
000800 INPUT-OUTPUT SECTION.
000900*
001000 FILE-CONTROL.
001100*
001200     SELECT FILE-INPUT-1         ASSIGN TO "input-1.seq".
001300     SELECT FILE-INPUT-2         ASSIGN TO "input-2.seq".
001400     SELECT FILE-OUTPUT         ASSIGN TO "output.seq".
001500     SELECT FILE-PER-LA-FUSIONE  ASSIGN TO "merge.tmp".
001600*
001700 DATA DIVISION.
001800*
001900 FILE SECTION.
002000*
002100 FD   FILE-INPUT-1
002200 01  RECORD-1                   PIC X(80).
002300*
002400 FD   FILE-INPUT-2
002500 01  RECORD-2                   PIC X(80).
002600*
002700 FD   FILE-OUTPUT
002800 01  RECORD-OUTPUT             PIC X(80).
002900*
003000 SD   FILE-PER-LA-FUSIONE.
003100*
003200 01  RECORD-PER-LA-FUSIONE.
003300 02  CHIAVE-ORDINAMENTO         PIC X(10).
003400 02  FILLER                    PIC X(70).
003500*
003600 PROCEDURE DIVISION.
003700*
003800 MAIN.
003900     MERGE FILE-PER-LA-FUSIONE
004000         ON ASCENDING KEY CHIAVE-ORDINAMENTO,
004100         USING FILE-INPUT-1,
004200             FILE-INPUT-2,
004300         GIVING FILE-OUTPUT.
004400*
004500     STOP RUN.
004600*

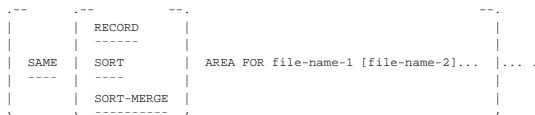
```

Si osservi che esistono compilatori COBOL, di buona qualità, che però non offrono le funzionalità di riordino e di fusione, oppure non in modo completo. È frequente l'assenza della funzione per la fusione dei file ordinati.

72.4.3.7 Paragrafo «I-O-CONTROL»

Il paragrafo 'I-O-CONTROL' è opzionale e il suo scopo è quello di specificare l'utilizzo comune delle aree di memoria centrale adibite alla gestione dei file.

I-O-CONTROL.



L'utilità dell'utilizzo del paragrafo 'I-O-CONTROL' dipende molto dal compilatore, che potrebbe anche limitarsi a ignorare l'istruzione 'SAME..AREA', in tutto o solo in parte. Tuttavia, quando l'istruzione 'SAME..AREA' viene presa in considerazione, ci sono delle conseguenze nell'accesso ai file, che bisogna conoscere.

Per cominciare: si intuisce dallo schema sintattico che l'istruzione 'SAME..AREA' inizia nell'area B del modulo di programmazione, si vede che il punto fermo è richiesto solo alla fine del gruppo di istruzioni 'SAME..AREA', inoltre sono evidenti quattro possibilità:

```

SAME AREA FOR file-name-1 [file-name-2]... .
-----
SAME RECORD AREA FOR file-name-1 [file-name-2]... .
-----
SAME SORT AREA FOR file-name-1 [file-name-2]... .
-----
SAME SORT-MERGE AREA FOR file-name-1 [file-name-2]... .
-----

```

Utilizzando la prima forma dell'istruzione 'SAME AREA', si intende richiedere al compilatore che la gestione dei file elencati sia fatta

condividendo tutto quello che si può condividere nella memoria centrale. Così facendo, nell'ambito del gruppo specificato, solo un file può essere aperto simultaneamente; inoltre, se si utilizzano più istruzioni 'SAME AREA', un file può appartenere soltanto a uno di questi raggruppamenti.

Utilizzando l'istruzione 'SAME RECORD AREA' si richiede al compilatore di gestire lo spazio della memoria tampone (dei record) di un gruppo di file in modo comune. Così facendo, la lettura di un record di un file del gruppo, comporta il fatto che gli stessi dati siano disponibili come se fossero stati letti da tutti gli altri file del gruppo. I file di un gruppo definito con questa istruzione possono essere aperti simultaneamente, ma le operazioni di accesso ai dati non possono essere simultanee; inoltre, un file può appartenere a un solo raggruppamento di questo tipo.

Teoricamente, i file indicati in un raggruppamento con l'istruzione 'SAME AREA' possono apparire anche in un raggruppamento con l'istruzione 'SAME RECORD AREA', ma in tal caso deve trattarsi di tutti quelli che appartengono al primo di questi due (tutti quelli in 'SAME AREA' devono essere parte di quello in 'SAME RECORD AREA'). Inoltre, questo fatto comporta che i file che si trovano anche in 'SAME AREA' non possono essere aperti simultaneamente.

Nei manuali COBOL classici si sottolinea il fatto che la condivisione dei record offra dei vantaggi in velocità e in risparmio di memoria; in particolare si suggerisce in tali manuali la possibilità di dichiarare nel dettaglio uno solo dei record del gruppo, oppure la possibilità di ridefinire i record cambiando il punto di vista (il record rispetto a quello di un altro). Tuttavia, considerata la potenza elaborativa degli elaboratori attuali, dal momento che esiste comunque la possibilità di ridefinire la suddivisione di un record, l'uso di questo paragrafo diventa sconsigliabile, se non altro per le complicazioni che si creano nell'interpretazione umana del programma sorgente.

Le istruzioni 'SAME SORT AREA' e 'SAME SORT-MERGE AREA' sono equivalenti e consentono di condividere la memoria utilizzata per i file che servono specificatamente per il riordino o la fusione. Premesso che in questi raggruppamenti non possono apparire file che appartengono a un gruppo definito come 'SAME AREA', è invece possibile inserire anche nomi di file che non sono stati dichiarati per l'ordinamento o la fusione, ma la loro presenza fa sì che questi file non possano essere aperti quando invece lo sono quelli che si utilizzano proprio per tale scopo.

I file dichiarati con l'indicatore 'SD' nella sezione 'FILE SECTION' servono per portare a termine le operazioni di riordino e di fusione, ma si avvalgono di file in ingresso e di file in uscita, che vengono dichiarati normalmente con l'indicatore 'FD'. Tutti i file coinvolti in un procedimento di riordino e di fusione, non devono essere aperti esplicitamente durante questa fase.

Tabella 72.48. Codici di due caratteri sullo stato dei file ('FILE STATUS'), secondo lo standard del 1985: il significato del primo dei due caratteri.

Codice	Descrizione
0x	L'ultimo accesso al file si è concluso sostanzialmente con successo.
1x	Si è verificato un tentativo di leggere oltre la fine del file.
2x	Si è verificato un errore riferito alla chiave di accesso di un file organizzato a indici.
3x	Si è verificato un errore che impedisce di accedere ulteriormente al file.
4x	Si è verificato un errore «logico», dovuto a una sequenza errata nelle operazioni o al tentativo di eccedere rispetto ai limiti stabiliti.
9x	Si tratta di errori diversi, stabiliti senza uno standard precisato da chi ha realizzato il compilatore.

Tabella 72.49. Codici di due caratteri sullo stato dei file ('FILE STATUS'), secondo lo standard del 1985: significato dettagliato.

Codice	Organizzazione sequenziale	Organizzazione relativa	Organizzazione a indici
00	Operazione eseguita con successo.	idem	idem
02	--	--	L'operazione ha avuto successo, ma è stata scoperta una chiave doppia: la lettura di un record evidenzia che è disponibile un altro record con la stessa chiave; la scrittura di un record risulta avere una chiave già presente in altri.
04	La lunghezza del record letto non corrisponde a quella che dovrebbe avere.	idem	idem
05	Il tentativo di aprire un file opzionale mancante è risultato nella sua creazione e apertura successiva.	idem	idem
07	Il file non si trova su nastro e le opzioni specifiche per tale tipo di unità, contenute nei comandi di apertura o di chiusura del file, sono state ignorate.	--	--
10	Si è verificato un tentativo di leggere oltre la fine del file, oppure di leggere un file opzionale che non risulta presente.	--	--
14	--	La dimensione in record del file è più grande della capacità della variabile usata come indice. Questo tipo di errore si può manifestare quando si tenta una lettura sequenziale che dovrebbe incrementare automaticamente il valore dell'indice, ma si trova a non poterlo fare.	--
21	--	--	Si è verificato un errore di sequenza nelle chiavi durante un accesso sequenziale al file.
22	--	Si è verificato un tentativo di scrivere un record già esistente (senza prima averlo cancellato).	Si è verificato un tentativo di scrivere un record con chiave doppia, quando ciò non è consentito.
23	--	Il record richiesto non esiste.	idem

Codice	Organizzazione sequenziale	Organizzazione relativa	Organizzazione a indici
24	--	Tentativo di scrittura oltre il limite della dimensione consentita, oppure tentativo di scrittura sequenziale di un record che ha un numero più grande della capacità della variabile usata come chiave.	Tentativo di scrittura oltre il limite della dimensione consentita.
30	Errore permanente senza altre indicazioni.	idem	idem
34	Si è verificato un errore dovuto a un tentativo di scrittura oltre il limite fisico del file.	--	--
35	Non è stato possibile aprire un file indispensabile.	idem	idem
36	L'operazione richiesta non è gestita dall'unità che contiene il file.	idem	idem
38	È stata tentata l'apertura di un file che risulta essere stato chiuso con l'opzione 'LOCK'.	idem	idem
39	È stata tentata l'apertura di un file, le cui caratteristiche reali sono incompatibili con quelle dichiarate nel programma.	idem	idem
41	È stato aperto un file che risulta essere già aperto.	idem	idem
42	È stato chiuso un file che non risultava essere aperto.	idem	idem
43	Non è stato eseguito un comando 'READ' prima del comando 'REWRITE'.	Durante un accesso sequenziale, non è stato eseguito un comando 'READ' prima del comando 'REWRITE' o del comando 'DELETE'.	Durante un accesso sequenziale, non è stato eseguito un comando 'READ' prima del comando 'REWRITE' o del comando 'DELETE'.
44	Si è verificato un problema legato alla dimensione del record.	idem	idem
46	Durante un accesso sequenziale in lettura, si è verificato un errore, successivo a un altro tentativo fallito di lettura.	idem	idem
47	Tentativo di lettura di un file che non risulta essere aperto per questo tipo di accesso.	idem	idem
48	Tentativo di scrittura di un file che non risulta essere aperto per questo tipo di accesso.	idem	idem

Codice	Organizzazione sequenziale	Organizzazione relativa	Organizzazione a indici
49	Tentativo di riscrittura di un file che non risulta essere aperto per questo tipo di accesso.	idem	idem

72.5 Divisione «DATA DIVISION»

La divisione **'DATA DIVISION'** costituisce la terza parte, la più complessa, di un programma COBOL e ha lo scopo di descrivere tutti i dati (variabili e costanti) utilizzati nel programma. Si distinguono in particolare: i record dei file a cui si vuole accedere, altre variabili e valori costanti creati o utilizzati dal programma.

La divisione si articola normalmente in tre sezioni: **'FILE SECTION'**, per tutte le informazioni riguardanti i file dichiarati nella divisione **'ENVIRONMENT DIVISION'**, soprattutto per quanto riguarda la struttura del record; **'WORKING-STORAGE SECTION'** per tutte le variabili (che possono essere sia scalari, sia strutturate, ma in questo secondo caso vengono chiamate ugualmente record, anche se non sono associate direttamente ad alcun file) e le costanti necessarie per l'elaborazione; **'LINKAGE SECTION'**, per la dichiarazione dei dati condivisi con altri programmi.

In questo manuale la descrizione della sezione **'LINKAGE SECTION'** viene omessa del tutto; pertanto, lo schema sintattico seguente non la riporta:

```

DATA-DIVISION.
-----
FILE SECTION.
-----
[ file-description-entry      record-description-entry... ]
[ sort-merge-description-entry record-description-entry... ]
-----
WORKING-STORAGE SECTION.
-----
[ 77-level-description-entry ]
[ record-description-entry ]
-----

```

Sulla base della terminologia usata nello schema sintattico, si può intuire il fatto che per il linguaggio COBOL, il termine record ha un significato particolare: si tratta di una variabile strutturata, che pertanto può essere scomposta in campi, in modo più o meno articolato. In questo senso, il contenuto della sezione **'WORKING-STORAGE SECTION'** viene suddiviso in due tipi di dichiarazioni: variabili scalari non suddivisibili (la metavariable **77-level-description-entry**) e variabili strutturate, ovvero record. Naturalmente, una variabile strutturata (dichiarata come record) può essere gestita e usata tranquillamente come se fosse uno scalare puro e semplice, ma questo fatto ha eventualmente delle ripercussioni nell'efficienza del programma che si ottiene dalla compilazione.

72.5.1 Sezione «FILE SECTION»

La sezione **'FILE SECTION'** ha lo scopo di definire le caratteristiche fisiche dei file e la struttura dei record. Tradizionalmente sarebbe in questa sezione che si specifica il nome o il percorso dei file in base al sistema operativo in cui si deve utilizzare il programma, salvo il caso in cui il compilatore voglia questa indicazione direttamente nella divisione **'ENVIRONMENT DIVISION'**, precisamente nell'istruzione **'SELECT'** della sezione **'FILE CONTROL'**.

La descrizione di un file nella sezione **'FILE SECTION'** inizia con l'*indicatore di livello* **'FD'** o **'SD'**, a seconda che si tratti di un file

«normale» o di un file da usare per le operazioni di riordino e fusione. Si osservi che queste due istruzioni iniziano nell'area A del modulo di programmazione, continuando poi nell'area B, ma è importante sottolineare che già il nome del file, evidenziato nello schema sintattico con il nome *file-name*, deve iniziare nell'area B:

```

/          \
| FD  file-name |
< ----- >
| SD  file-name |
\          /

.--       .--
[ entry-item ]...
--       --

```

Dopo ogni indicatore di livello **'FD'** o **'SD'** deve apparire la dichiarazione della variabile strutturata che rappresenta il record del file; tale dichiarazione inizia con il livello 01.

72.5.1.1 Indicatore di livello «FD»

I file comuni, ovvero quelli che non sono stati dichiarati esplicitamente per eseguire delle operazioni di riordino o di fusione, si descrivono nella sezione **'FILE SECTION'** con l'indicatore di livello **'FD'** (*File description*), che in pratica è un'istruzione singola. Si ricordi che il nome del file che segue la parola chiave **'FD'** deve iniziare nell'area B del modulo di programmazione:

```

FD file-name
--
[ BLOCK CONTAINS [integer-1 TO] integer-2 ]
[ RECORDS < ----- > ]
[ CHARACTERS ]
-----
[ RECORD CONTAINS [integer-3 TO] integer-4 CHARACTERS ]
-----
[ LABEL < ----- > ]
[ RECORD IS ]
[ OMITTED ]
[ RECORDS ARE ]
[ STANDARD ]

[ VALUE OF < label-info-1 IS < data-name-1 > ]
[ literal-1 ]

[ DATA < ----- > ]
[ RECORD IS ]
[ data-name-2 [data-name-3] ]
[ RECORDS ARE ]

[ CODE-SET IS alphabet-name ]
-----

```

Si osservi che, a seconda del compilatore e del sistema operativo per il quale il programma viene compilato, diverse dichiarazioni inserite nell'indicatore di livello **'FD'** potrebbero essere ignorate in pratica.

72.5.1.2 Indicatore di livello «SD»

I file da usare specificatamente per il riordino o la fusione, si descrivono nella sezione **'FILE SECTION'** con l'indicatore di livello **'SD'** (*Sort description*), che in pratica è un'istruzione singola. Si ricordi che il nome del file che segue la parola chiave **'SD'** deve iniziare nell'area B:


```
SD file-name
--
[ RECORD CONTAINS [integer-3 TO] integer-4 CHARACTERS ]
-----
--
-- / | / | \ | \ |
-- | RECORD IS | | data-name-1 | | \ | \ |
-- | < ----- > | | > >... |
-- | VALUE OF < label-info-1 IS < literal-1 > >... |
-- | \ | \ | / | / |
--
-- / | \ |
-- | DATA < ----- > data-name-2 [data-name-3]... |
-- | RECORDS ARE | |
-- | ----- | |
-- | \ | \ |
```

72.5.1.3 Dichiarazione «BLOCK CONTAINS»

All'interno dell'indicatore di livello 'FD' è possibile dichiarare la dimensione di un blocco fisico per l'accesso ai record del file a cui si sta facendo riferimento.

In generale, si può contare sul fatto che il sistema operativo sia in grado di gestire in modo trasparente il problema dei blocchi fisici dei dati, rispetto ai record «logici» utilizzati dai programmi; tuttavia, ci possono essere contesti in cui il programma che si genera deve provvedere da solo ad accedere all'unità di memorizzazione, pertanto in questi casi conviene dichiarare nel programma la dimensione del blocco di dati da usare per la comunicazione con l'unità stessa. Storicamente la definizione del blocco consente di gestire meglio l'utilizzo di un'unità a nastro; in altre situazioni, come per esempio con un lettore o perforatore di schede, il blocco può contenere un solo record.

```

BLOCK CONTAINS [integer-1 TO] integer-2 < ----- >
-----
-- | RECORDS |
-- | ----- |
-- | CHARACTERS |
-- | \ | / |
```

Omettendo questa dichiarazione, si intende lasciare al compilatore o al sistema operativo il compito di determinare un valore predefinito valido.

L'unità di misura del blocco dipende dalla parola usata, o non usata, alla fine della dichiarazione: la parola chiave 'RECORDS' indica che i valori numerici si riferiscono a quantità di record, mentre diversamente si intendono dei «caratteri». Generalmente è da considerare che per caratteri si intendano byte.

Se viene indicato un valore solo (*integer-2*), si intende che il blocco possa avere soltanto quella dimensione, altrimenti, si intende dire al compilatore che c'è la possibilità di usare blocchi che hanno una dimensione minima (*integer-1*) e una massima (*integer-2*).

72.5.1.4 Dichiarazione «DATA RECORD»

La dichiarazione 'DATA RECORD', che riguarda sia l'indicatore di livello 'FD', sia 'SD', è superata e generalmente viene ignorata dai compilatori. Il suo scopo è quello di dichiarare il nome di una o più variabili strutturate che descrivono il record del file. Questa dichiarazione è superata soprattutto perché il record viene comunque indicato successivamente attraverso la dichiarazione di una variabile strutturata apposita.

```

-- / | \ |
-- | RECORD IS | |
-- | < ----- > data-name-2 [data-name-3]... |
-- | VALUE OF < label-info-1 IS < literal-1 > >... |
-- | \ | \ | / | / |
--
-- / | \ |
-- | DATA < ----- > data-name-2 [data-name-3]... |
-- | RECORDS ARE | |
-- | ----- | |
-- | \ | \ |
```

I nomi da inserire al posto delle metavariables *data-name* dello schema sintattico devono corrispondere a nomi di record (variabili strutturate) descritti con il numero di livello 01. La presenza di più di uno di questi nomi nella dichiarazione 'DATA' implica che i record del file possono avere una struttura e una dimensione differente.

72.5.1.5 Dichiarazione «LABEL RECORD»

A seconda del tipo di unità di memorizzazione dei dati, ci può essere la necessità di aggiungere ai record delle informazioni per poterne poi gestire l'accesso. Il linguaggio COBOL prevede la possibilità di dover gestire direttamente questo meccanismo di etichettatura dei record, ma generalmente i sistemi operativi attuali dovrebbero rendere questo meccanismo trasparente, togliendo al programma COBOL l'onere di doversene occupare.

La dichiarazione 'LABEL RECORD' servirebbe per stabilire se siano da gestire le «etichette» dei record, oppure se questa funzione non debba essere considerata dal programma. Attualmente, tale dichiarazione è superata e generalmente i compilatori si limitano a ignorarla:

```

-- / | \ |
-- | RECORD IS | | OMITTED |
-- | < ----- > < ----- >
-- | LABEL < ----- > < ----- >
-- | RECORDS ARE | | STANDARD |
-- | ----- | |
-- | \ | \ | / | / |
```

Dovendo o volendo inserire questa dichiarazione, in caso di dubbio la forma 'LABEL RECORD IS STANDARD' dovrebbe essere quella più adatta, anche se non è più compito del programma occuparsi delle etichette. Di per sé, l'omissione di questa dichiarazione comporta, per il compilatore che dovesse volerla, proprio l'utilizzo della forma standard.

72.5.1.6 Dichiarazione «RECORD CONTAINS»

La dichiarazione 'RECORD CONTAINS', che riguarda sia l'indicatore di livello 'FD', sia 'SD', permette di specificare la dimensione del record:

```
RECORD CONTAINS [integer-3 TO] integer-4 CHARACTERS
-----
```

Come si può intuire, se si indica un valore solo, si intende che il record abbia una dimensione fissa, altrimenti si prevede un intervallo di valori: da un minimo a un massimo.

Generalmente, i compilatori si limitano a ignorare questa dichiarazione, perché le informazioni che porta sono già incluse nella variabile strutturata che descrive il record stesso, pertanto è sufficiente associare più variabili strutturate nella dichiarazione 'DATA RECORD'.

72.5.1.7 Dichiarazione «CODE-SET»

La dichiarazione 'CODE-SET' riguarda i file a organizzazione sequenziale e serve a specificare l'insieme di caratteri con cui tale file è codificato. Tradizionalmente, questa istruzione è servita per gestire dati in formato EBCDIC, in contrapposizione al codice ASCII, o viceversa.

```
CODE-SET IS alphabet-name
-----
```

Al posto della metavariable *alphabet-name* va inserita una parola che definisce l'insieme di caratteri del file, secondo le aspettative del compilatore utilizzato.

72.5.1.8 Dichiarazione «VALUE OF»

La dichiarazione 'VALUE OF' consente, in un certo senso, di assegnare dei valori a delle voci legate alle caratteristiche del file. La cosa più importante che si potrebbe fare è di specificare il file da utilizzare secondo ciò che richiede il sistema operativo. Per esempio, se si tratta di un file su disco e il sistema operativo richiede di indicare anche i dischi per nome, il compilatore dovrebbe prevedere qui una voce appropriata.

```

-- / | / | \ | \ |
-- | data-name-1 | |
-- | < ----- > > >... |
-- | VALUE OF < label-info-1 IS < literal-1 > >... |
-- | \ | \ | / | / |
```

Le voci che si possono dichiarare qui possono essere di ogni tipo, con la possibilità di abbinare un valore costante (una stringa alfanumerica), oppure una variabile il cui contenuto viene poi modificato in fase elaborativa.

L'estratto seguente di un programma COBOL, scritto per il compilatore TinyCOBOL, mostra l'uso della voce **'FILE-ID'** per dichiarare il nome del file da utilizzare:

```
001000 FILE-CONTROL.
001100     SELECT FILE-NAME ASSIGN TO DISK
001200           ORGANIZATION IS SEQUENTIAL
001300           ACCESS MODE IS SEQUENTIAL
001400           FILE STATUS IS DATA-NAME.
001600 DATA DIVISION.
001700 FILE SECTION.
001800 FD  FILE-NAME
001900     LABEL RECORD IS STANDARD
002000     VALUE OF FILE-ID IS "input.seq".
002100 01  RECORD-NAME  PIC X(20).
002200 WORKING-STORAGE SECTION.
002300 01  DATA-NAME  PIC XX.
```

72.5.1.9 Descrizione del record

Dopo ogni indicatore di livello (**'FD'** o **'SD'**) si deve descrivere il record attraverso una variabile strutturata, che si dichiara con quelli che sono noti come *livelli*. I livelli sono in pratica delle dichiarazioni che costituiscono ognuna delle istruzioni singole, ma in tal caso, a differenza delle istruzioni comuni, iniziano con un numero: il numero di livello.

Il livello 01 è obbligatorio e dichiara il nome della variabile strutturata che descrive il record nella sua interezza; qualunque numero superiore serve a descrivere una porzione inferiore del record, con la possibilità di scomposizioni successive. I numeri di livello che possono essere usati per questo scopo sono limitati all'intervallo da 01 a 49, tenendo conto che, a parte l'obbligo di iniziare da 01, i livelli inferiori possono utilizzare incrementi superiori all'unità. Si osservi l'esempio seguente che contiene un estratto dalla sezione **'FILE SECTION'**:

```
001600 DATA DIVISION.
001700 FILE SECTION.
001800 FD  SALES-FILE
001830     LABEL RECORD IS STANDARD
001860     VALUE OF FILE-ID IS "sales".
001900 01  SALES-RECORD.
002000     05  SALES-VENDOR-NAME  PIC X(20).
002100     05  SALES-VALUE        PIC S9(6).
002200     05  SALES-NUMBER       PIC X(13).
002300     05  SALES-TYPE         PIC X.
002400     05  SALES-VENDOR-REGION PIC X(17).
002500     05  SALES-VENDOR-CITY  PIC X(20).
002600     05  SALES-COMMENTS     PIC X(60).
```

Il file individuato dal nome **'SALES-FILE'** si compone di record a cui si può fare riferimento con la variabile strutturata **'SALES-RECORD'**. Il record si suddivide in sette campi con caratteristiche diverse. Il record nella sua interezza corrisponde al livello 01, evidenziato dalla sigla **'01'** che si trova nell'area A del modulo di programmazione. Come si vede nel livello 01 dell'esempio, la variabile strutturata che rappresenta tutto il record viene solo nominata, senza altre indicazioni, perché la sua dimensione si determina dalla somma dei campi che contiene.

I numeri di livello, mano a mano che si annidano in sottolivelli successivi, devono crescere: non è importante se il numero cresce di una o di più unità. Tradizionalmente, i livelli vengono incrementati con un passo maggiore di uno, per facilitare la modifica del sorgente quando dovesse presentarsi l'esigenza di ristrutturare i livelli.

Per comprendere meglio il senso della descrizione del record attraverso il sistema dei livelli, conviene dare un'occhiata allo schema successivo:

registrazione n.	data operazione			carico		scarico		descrizione operazione
	anno	mese	giorno	quantità caricata	costo unitario	quantità scaricata	valore unitario di scarico	

Quello che appare nello schema vuole rappresentare il record di un file da usare per memorizzare carichi e scarichi di un magazzino. Si può osservare inizialmente un campo per numerare le registrazioni (ogni registrazione occupa un record), successivamente, appare la data dell'operazione suddivisa in tre parti (anno, mese e giorno), quindi viene indicato il carico, suddividendo la quantità caricata e il costo unitario di carico, quindi lo scarico, anche questo diviso in quantità scaricata e valore unitario di scarico, infine appare un campo descrittivo dell'operazione. Un record di questo tipo potrebbe essere descritto utilizzando i livelli nel modo seguente:

```
000000 01  RECORD-MOVIMENTI-DI-MAGAZZINO.
000000 10  MM-NUMERO-REGISTRAZIONE          PIC 99999.
000000 10  MM-DATA-REGISTRAZIONE.
000000 20  MM-DATA-REGISTRAZIONE-ANNO      PIC 9999.
000000 20  MM-DATA-REGISTRAZIONE-MESE     PIC 99.
000000 20  MM-DATA-REGISTRAZIONE-GIORNO   PIC 99.
000000 10  MM-CARICO.
000000 20  MM-CARICO-QUANTITA              PIC 9(8)V999.
000000 20  MM-CARICO-COSTO-UNITARIO       PIC 9999999V99.
000000 10  MM-SCARICO.
000000 20  MM-SCARICO-QUANTITA            PIC 9(8)V999.
000000 20  MM-SCARICO-VALORE-UNITARIO     PIC 9999999V99.
000000 10  MM-DESCRIZIONE                  PIC X(200).
```

Come si può comprendere dall'esempio e come già accennato in precedenza, per le porzioni di record che non si scompongono ulteriormente, si devono specificare le dimensioni, sommando le quali si ottiene la dimensione dei vari raggruppamenti e infine del record complessivo. La sintassi per rappresentare i livelli si potrebbe semplificare in questa fase nel modo seguente, dove però non si usa la notazione standard del linguaggio COBOL:

```
nn nome-campo [PIC[TURE] [IS] modello_della_variabile [opzioni]].
```

Ciò che non è stato descritto fino a questo punto è la parte di dichiarazione successiva al nome del campo, che inizia con la parola chiave **'PICTURE'**, spesso abbreviata soltanto con **'PIC'**. Ciò che appare qui serve a definire il modello della variabile, ovvero la sua dimensione e le sue caratteristiche.

Il modello di definizione della variabile è una stringa che va composta seguendo regole precise. Con questo modello si specifica se la variabile è di tipo numerico o alfanumerico, la sua dimensione, la presenza eventuale di una virgola (ovviamente per i valori numerici), il segno ed eventualmente una maschera di trasformazione. Dopo il modello di definizione della variabile possono apparire delle opzioni, in forma di dichiarazioni ulteriori, che servono a precisare la modalità con cui la variabile deve essere rappresentata internamente alla memoria centrale.

Quando si dichiara una variabile numerica, è importante chiarire quale rappresentazione deve avere. A seconda del compilatore, la variabile numerica potrebbe essere gestita in forma binaria oppure in forma BCD (*Binary coded decimal*), che a sua volta può essere «normale», dove ogni cifra occupa un byte, oppure *packed*, dove ogni cifra occupa mezzo byte (4 bit, noto anche come nibble). Questa caratteristica della variabile si definisce con le dichiarazioni opzionali che seguono il modello di definizione della variabile.

Il modo in cui si dichiara il modello di definizione della variabile è descritto nella sezione 72.9, mentre per una visione complessiva del modo in cui si dichiara una variabile, si deve consultare la sezione 72.6; tuttavia, in questa fase si può cominciare ugualmente a interpretare l'esempio mostrato in precedenza, osservando in particolare i campi seguenti:

- il campo **'MM-NUMERO-REGISTRAZIONE'** può contenere un numero intero senza segno di cinque cifre: da zero a 99999;
- il campo **'MM-CARICO-QUANTITA'** può contenere un numero senza segno con otto cifre per la parte intera e tre cifre per la parte decimale;
- il campo **'MM-COSTO-UNITARIO'** può contenere un numero senza segno con sei cifre per la parte intera e due cifre per la parte decimale;
- il campo **'MM-DESCRIZIONE'** può contenere caratteri alfanumerici di qualunque tipo (nell'ambito di una rappresentazione in byte), per una dimensione di 200 caratteri.

Nell'esempio del magazzino si può notare che tutti i nomi usati per individuare le varie componenti del record sono unici, ma oltre a questo è stata usata l'accortezza di mettere un prefisso (**'MM-'**) per distinguerli rispetto a campi di altri file che potrebbero avere una struttura del record simile. Tuttavia, non è strettamente necessario che tali nomi siano univoci per tutto il programma, perché è prevista la possibilità di qualificarli in modo gerarchico. La qualificazione è descritta nella sezione 72.8.3.

Esiste anche la possibilità di ridefinire la struttura di un record, assegnando un nome alternativo a un certo livello che si vuole descrivere diversamente. Si osservi l'esempio seguente:

```
000000 01 MIO-RECORD.
000000 02 CAMPO-A PIC X(20).
000000 02 RIDEFINITO-A REDEFINES CAMPO-A.
000000 03 DATA.
000000 04 ANNO PIC 9999.
000000 04 MESE PIC 99.
000000 04 GIORNO PIC 99.
000000 03 DESCRIZIONE PIC X(12).
000000 02 CAMPO-B ...
...
```

Nell'esempio si vede un record denominato **'MIO-RECORD'**, che inizialmente è composto dal campo **'CAMPO-A'** fatto per contenere 20 caratteri. Questo campo viene ridefinito nella riga successiva con il nome **'RIDEFINITO-A'**, che si articola in sottocampi, con i quali si vuole descrivere in modo alternativo la variabile **'CAMPO-A'**. In base al contesto si intende che i primi otto caratteri possano essere interpretati come le cifre numeriche di una data (anno, mese e giorno), individuando il resto come una descrizione non meglio qualificabile.

Generalmente, la ridefinizione di un campo che non è suddiviso è di scarsa utilità, mentre è più interessante quando si applica a campi che hanno già una suddivisione, che però si vuole gestire anche in modo differente:

```
000000 01 MIO-RECORD.
000000 02 A
000000 03 B PIC X(10).
000000 03 C PIC X(10).
000000 02 D REDEFINES A.
000000 03 E PIC X(5).
000000 03 F PIC X(10).
000000 03 G PIC X(5).
000000 02 H ...
...
```

In questo caso, il campo **'A'** è composto complessivamente da 20 caratteri, a cui si accede con i campi **'B'** e **'C'** per i primi 10 e gli ultimi 10 rispettivamente. La ridefinizione successiva, consente di accedere a una porzione centrale, a cavallo dei campi **'B'** e **'C'**, con il campo **'F'**.

72.5.2 Sezione «WORKING-STORAGE SECTION»

La sezione **'WORKING-STORAGE SECTION'** serve a dichiarare le variabili, strutturate o scalari, utilizzate dal programma, che non si riferiscono direttamente alla descrizione dei record dei file:

```
WORKING-STORAGE SECTION.
-----
      77-level-description-entry |
      record-description-entry  |...
-----
```

A differenza della sezione **'FILE SECTION'**, oltre alla dichiarazione di variabili strutturate, è possibile dichiarare delle variabili scalari (non suddivisibili), utilizzando il livello speciale numero 77.

```
000000 WORKING-STORAGE SECTION.
000000 01 DATA-DA-SCOMPORRE.
000000 02 ANNO PIC 9999.
000000 02 MESE PIC 99.
000000 02 GIORNO PIC 99.
000000 77 FINE-DEL-FILE PIC 9.
000000 77 A PIC X(10).
000000 77 B PIC 9999V99.
```

Il livello 77 viene dichiarato mettendo il numero relativo nella colonna dell'area A del modulo di programmazione, così come si fa per il livello 01; nello stesso modo, il nome della variabile scalare si scrive nell'area B. L'esempio che appare sopra dovrebbe essere sufficiente a comprendere l'uso della sezione **'WORKING-STORAGE SECTION'**, tenendo conto che vale quanto descritto a proposito delle variabili strutturate che descrivono i record nella sezione **'FILE SECTION'**, compresa la ridefinizione.

La dichiarazione di una variabile scalare con il livello 77 consente di specificare dei tipi numerici binari (come **'USAGE IS INDEX'**), per i quali non si può prevedere la dimensione in modo standard. L'uso di questi tipi numerici speciali non è ammesso nei campi di una variabile scalare descrittiva di un record.

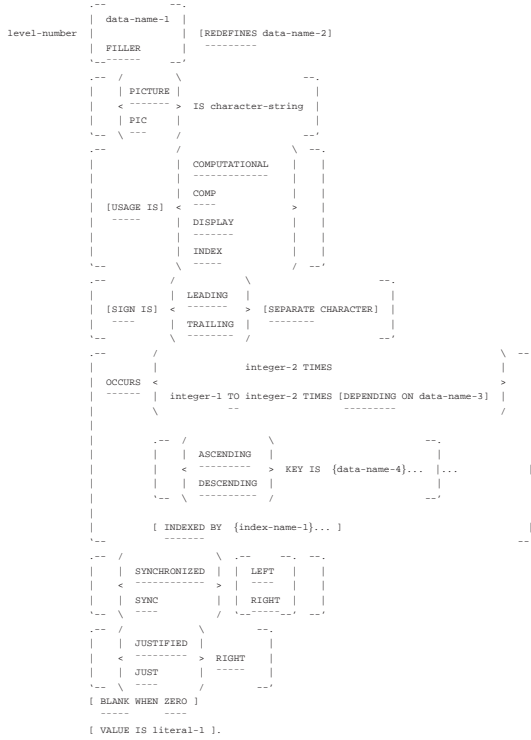
72.5.3 Altri livelli speciali

Oltre ai livelli che servono a descrivere le variabili strutturate (da 01 a 49) e le variabili scalari (77), sono previsti due livelli speciali: 66 e 88. Questi livelli speciali servono a definire dei raggruppamenti di variabili appartenenti alla stessa struttura o a definire dei «nomi di condizione».

La descrizione di questi ulteriori livelli speciali viene fatta nella sezione 72.8.

72.6 Descrizione delle variabili

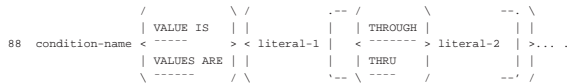
Lo schema sintattico seguente descrive la dichiarazione delle variabili per i livelli da 01 a 49 e per il livello 77:



Formato per il livello 66:



Formato per il livello 88:



Nel primo schema, l'indicazione del nome della variabile, che si vede in alternativa alla parola chiave **'FILLER'**, deve apparire immediatamente dopo il numero di livello; inoltre, se si usa la parola chiave **'REDEFINES'**, questa segue immediatamente il nome della variabile. Il resto delle opzioni può essere inserito con l'ordine che si preferisce, rispettando comunque lo schema e l'eventuale interdipendenza che c'è tra le opzioni stesse.

L'opzione che definisce il modello di definizione della variabile, introdotta dalla parola chiave **'PICTURE'**, deve essere usata per ogni variabile che non si scompone ulteriormente e non può essere usata negli altri casi. Nello stesso modo, le opzioni **'SYNCHRONIZED'**, **'JUSTIFIED'** e **'BLANK WHEN ZERO'** si possono usare solo per le variabili terminali (che non si scomporgono).

Il valore iniziale delle variabili, a eccezione del tipo **'INDEX'**, si specifica con l'opzione introdotta dalla parola chiave **'VALUE'**. Quando non si usa o non si può usare questa opzione, il valore iniziale della variabile non è conosciuto e non può essere previsto.

La descrizione dei nomi di condizione (livello 88) è disponibile nella sezione 72.8.1, mentre per quella riguardante i raggruppamenti alternativi di variabili si può consultare la sezione 72.8.2.

72.6.1 Oggetto della dichiarazione

« La dichiarazione di una variabile (livelli da 01 a 49 e 77) avviene indicandone il nome subito dopo il numero di livello. Il nome della variabile può non essere univoco nell'ambito del programma, pur-

ché sia possibile individuare correttamente la variabile attraverso la qualificazione (sezione 72.8.3).

Al posto di indicare il nome di una variabile, è possibile mettere la parola chiave **'FILLER'**, quando il campo a cui fa riferimento non viene mai utilizzato direttamente. Naturalmente, l'uso di questa parola chiave non è ammissibile in un livello **'77'**, perché non avrebbe senso dichiarare una variabile scalare, indipendente da qualunque altra, senza avere poi la possibilità di utilizzarla nel programma.

72.6.2 Ridefinizione di una variabile

« L'opzione **'REDEFINES'** può essere usata soltanto quando si dichiara una variabile, nell'ambito dei livelli da 01 a 49 (si esclude quindi l'uso della parola chiave **'FILLER'**), allo scopo di ridefinire la struttura di un'altra variabile che si trova allo stesso livello.

```
000000 01 MIO-RECORD.
000000 02 A
000000 03 B
000000 03 C
000000 02 D REDEFINES A.
000000 03 E
000000 03 F
000000 03 G
000000 02 H ...
```

L'esempio mostra che il campo **'A'** è composto complessivamente da 20 caratteri, a cui si accede con i campi **'B'** e **'C'** per i primi 10 e gli ultimi 10 rispettivamente. La ridefinizione successiva, consente di accedere a una porzione centrale, a cavallo dei campi **'B'** e **'C'**, con il campo **'F'**.

```
000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. PICTURE-REDEFINES.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN. 2005-02-25.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700*
000800 DATA DIVISION.
000900*
001000 WORKING-STORAGE SECTION.
001100 01 RECORD-A.
001200 02 P PICTURE X(10) USAGE IS DISPLAY.
001300 02 Q PICTURE X(10) USAGE IS DISPLAY.
001400 01 RECORD-B REDEFINES RECORD-A.
001500 02 R PICTURE X(5) USAGE IS DISPLAY.
001600 02 S PICTURE X(10) USAGE IS DISPLAY.
001700 02 T PICTURE X(5) USAGE IS DISPLAY.
001800*
001900 PROCEDURE DIVISION.
002000*
002100 MAIN.
002200 MOVE "ABCDEFGHIJKLMNQRST" TO RECORD-A.
002300 DISPLAY "P: ", P.
002400 DISPLAY "Q: ", Q.
002500 DISPLAY "R: ", R.
002600 DISPLAY "S: ", S.
002700 DISPLAY "T: ", T.
002800*
002900 STOP RUN.
003000*
```

Questo esempio ulteriore mostra un piccolo programma completo, che dimostra il funzionamento della ridefinizione, visualizzando le variabili associate a **'RECORD-A'** e a **'RECORD-B'**, che ridefinisce il primo. Se si compila questo programma con TinyCOBOL o con OpenCOBOL, l'avvio dell'eseguibile che si ottiene genera il risultato seguente:

```
P: ABCDEFGHIJ
Q: KLMNOPQRST
R: ABCDE
S: FGHIJKLMNO
T: PQRST
```

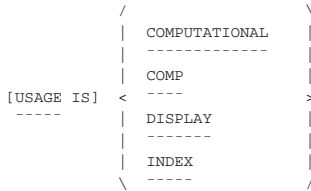
72.6.3 Opzione «PICTURE»

« Attraverso l'opzione **'PICTURE'**, che è obbligatoria per le variabili che non si scompongono in livelli inferiori, si definisce precisamente come è fatta la variabile. L'argomento dell'opzione è una stringa che descrive la variabile.

Il modo in cui si rappresenta il modello delle variabili è molto articolato e viene descritto nella sezione 72.9.

72.6.4 Opzione «USAGE»

« Per il linguaggio COBOL, il contenuto di una variabile può essere solo di due tipi: alfanumerico o numerico. Una variabile dichiarata per contenere valori alfanumerici, utilizza un formato a «caratteri» (normalmente si tratta della codifica ASCII o EBCDIC), mentre per i valori numerici ci sono delle alternative. Attraverso l'opzione **'USAGE'** si può specificare il modo in cui la variabile deve contenere i dati.



Il formato definito dalla parola chiave **'DISPLAY'** corrisponde a un'organizzazione a caratteri. Si tratta evidentemente del formato necessario per le variabili alfanumeriche, ma può essere usato anche per le variabili numeriche.

Il formato **'COMPUTATIONAL'**, abbreviabile anche con **'COMP'**, può essere usato soltanto per i valori numerici e richiede l'utilizzo di 4 bit per ogni cifra numerica e anche per il segno (se specificato).

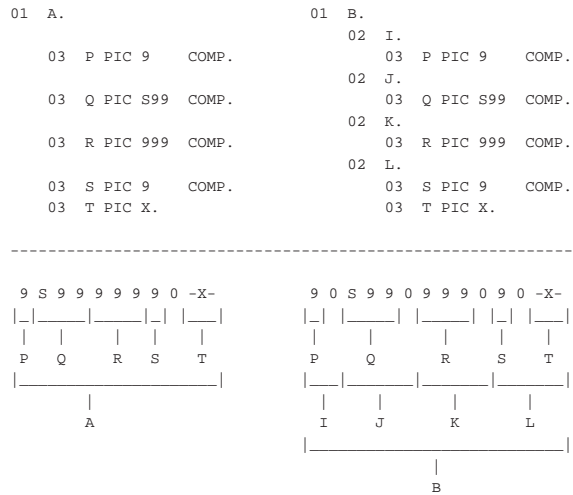
Il formato **'INDEX'** serve a dichiarare una variabile speciale, che può rappresentare soltanto numeri interi senza segno. Non si può associare un modello di definizione della variabile quando il formato è **'INDEX'**, perché la dimensione è fissa e dipende dal compilatore. L'uso di queste variabili è anche limitato a certi contesti (di solito ne è ammesso l'uso negli indici delle tabelle ed eventualmente nei contatori delle iterazioni) e queste variabili si dichiarano soltanto con un livello 77 in modo da essere svincolati da una struttura a record.

L'opzione **'USAGE'** va usata principalmente nella descrizione di variabili terminali; teoricamente si può indicare l'opzione **'USAGE'** anche per variabili che si suddividono in campi e in tal caso i livelli gerarchicamente inferiori ereditano l'opzione da quelli superiori. Tuttavia, è meglio evitare questa pratica e limitarsi a usare l'opzione **'USAGE'** soltanto sui campi terminali, tenendo conto che così i campi composti sono implicitamente di tipo **'DISPLAY'**.

Volendo assegnare a una variabile strutturata un tipo diverso da **'DISPLAY'**, si otterrebbe solamente di assegnare questa caratteristica ai livelli inferiori, perché una variabile strutturata, ammesso che la si voglia utilizzare direttamente, nel suo complesso, può funzionare soltanto come **'DISPLAY'**. Come conseguenza, una variabile strutturata può essere formata soltanto da un numero intero di byte.

Quando si dichiarano su uno stesso livello variabili numeriche organizzate secondo il formato **'COMPUTATIONAL'**, queste utilizzano regolarmente lo spazio loro assegnato, condividendo eventualmente i byte che dovessero trovarsi a cavallo tra una e l'altra; tuttavia, nell'ambito della variabile composta che contiene questi livelli, i dati devono occupare una quantità di byte intera, pertanto si può perdere eventualmente un po' di spazio alla fine.

Figura 72.75. Confronto fra due variabili strutturate.



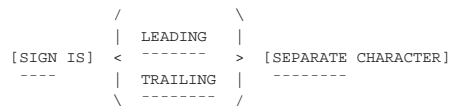
La figura dovrebbe essere sufficiente per capire come viene utilizzata la memoria per la rappresentazione delle variabili **'COMPUTATIONAL'**. Si può osservare che la variabile strutturata **'A'** ha soltanto uno spreco di una cifra **'COMPUTATIONAL'**, ovvero 4 bit, mentre la variabile **'B'**, avendo un'organizzazione differente nella sua struttura sottostante, spreca più spazio.

Molti compilatori COBOL considerano anche il tipo numerico **'COMPUTATIONAL-3'**, o **'COMP-3'**. Si tratta di una variante del tipo **'COMPUTATIONAL'**, con l'indicazione del segno o dell'assenza del segno, nel gruppo di 4 bit meno significativo (quello più a destra).

La maggior parte dei manuali COBOL sottolinea il fatto che per eseguire delle elaborazioni numeriche (dei calcoli matematici di qualunque tipo) è bene che le variabili utilizzate siano di tipo **'COMPUTATIONAL'**, perché se le variabili sono di tipo **'DISPLAY'**, prima di poter essere utilizzate devono essere convertite.

72.6.5 Opzione «SIGN»

« Quando si dichiarano variabili numeriche che prevedono l'indicazione del segno, è possibile stabilire in che modo e in quale posizione deve trovarsi, con l'opzione **'SIGN'**:



Le variabili numeriche di tipo **'DISPLAY'**, in condizioni normali, incorporano il segno nel byte più significativo. Quando si vuole richiedere che il segno occupi un byte tutto per sé, è necessario usare la parola chiave **'SEPARATE'**. Per le variabili di tipo **'COMPUTATIONAL'** il segno occupa sempre uno spazio separato rispetto a quello delle cifre numeriche.

Se si utilizza la parola chiave **'LEADING'**, il segno viene collocato a sinistra (e di norma questo è il comportamento predefinito); se invece si usa la parola chiave **'TRAILING'**, il segno viene collocato nella posizione più a destra.

72.6.6 Opzione «OCCURS»

« La parola chiave **'OCCURS'** introduce un gruppo di informazioni che consentono di indicare che la variabile a cui fanno riferimento viene ripetuta secondo certe modalità. Attraverso questo meccanismo si creano quelle che per il COBOL sono delle tabelle.

```

/
|           integer-2 TIMES
|
OCCURS <----->
| integer-1 TO integer-2 TIMES [DEPENDING ON data-name-3]
|
\
-----

/
| ASCENDING
| <-----> KEY IS {data-name-4}... |...
| DESCENDING
|
\
-----

[ INDEXED BY {index-name-1}... ]
-----

```

La variabile ricorrente di una tabella può ripetersi per un numero fisso di elementi (*integer-2*), oppure per un numero variabile, nell'ambito di un intervallo stabilito (da *integer-1* a *integer-2*), sotto il controllo di un'altra variabile (*data-name-3*).

Se l'insieme degli elementi della tabella dichiarata con l'opzione 'OCCURS' è ordinato in base a una chiave, questa può essere specificata (*index-name-1*); inoltre, l'indice per accedere agli elementi può essere dichiarato contestualmente già in questa fase (*index-name-1*).

Per maggiori dettagli, si veda la sezione 72.7, dedicata solo alle tabelle del COBOL.

72.6.7 Opzione «SYNCHRONIZED»

« L'opzione 'SYNCHRONIZED' avrebbe lo scopo di allineare una variabile numerica nei limiti di una o più «parole», secondo l'architettura usata nell'elaboratore per il quale è realizzato il compilatore.

```

/
| SYNCHRONIZED | | LEFT
| <-----> |
| SYNC         | | RIGHT
| <-----> |
\
-----

```

Teoricamente, l'uso dell'opzione 'SYNCHRONIZED' avrebbe lo scopo di facilitare le elaborazioni numeriche, ma si creano delle complicazioni nel modo di determinare la dimensione effettiva delle variabili, soprattutto quando si vogliono ridefinire.

Per scrivere programmi COBOL compatibili tra i vari sistemi operativi e le architetture fisiche degli elaboratori, è meglio evitare l'uso di variabili 'SYNCHRONIZED'; tuttavia, se si preferisce comunque usare questa funzione, diventa necessario consultare il manuale specifico del proprio compilatore.

72.6.8 Opzione «JUSTIFIED RIGHT»

« Le variabili alfabetiche o alfanumeriche possono essere dichiarate con l'opzione 'JUSTIFIED', per fare in modo che ricevano i dati allineandoli a destra:

```

/
| JUSTIFIED |
| <-----> | RIGHT
| JUST      |
| <-----> |
\
-----

```

Normalmente, quando si «invia» una stringa in una variabile alfanumerica, la copia inizia da sinistra a destra: se la variabile ricevente è più piccola della stringa, questa viene troncata alla destra; se la variabile ricevente è più grande, si aggiungono alla destra degli spazi.

Quando si usa l'opzione 'JUSTIFIED' per una variabile (ricevente), la copia di una stringa avviene con un allineamento opposto, pertanto il troncamento avviene a sinistra e così anche l'aggiunta degli spazi ulteriori.

72.6.9 Opzione «BLANK WHEN ZERO»

« L'opzione 'BLANK WHEN ZERO' si può utilizzare solo per le variabili numeriche scalari, dove ogni cifra utilizza un byte intero. L'opzione fa sì che gli zeri anteriori vengano sostituiti da spazi, a meno che il modello di definizione della variabile preveda diversamente.

```

[ BLANK WHEN ZERO ]
-----

```

72.6.10 Opzione «VALUE»

« Convenzionalmente, una variabile che viene dichiarata nei livelli da 01 a 49 e 77, non ha inizialmente un valore prestabilito, ma solo casuale. Per stabilire un valore da attribuire a una variabile nel momento della sua creazione, si usa l'opzione 'VALUE':

```

VALUE IS literal-1
-----

```

La costante che nello schema sintattico è indicata come *literal-1*, è il valore che viene attribuito inizialmente.

Si osservi che è possibile stabilire un valore iniziale per una variabile, soltanto quando si tratta di qualcosa che viene dichiarato nella sezione 'WORKING-STORAGE SECTION', perché nella sezione 'FILE SECTION' ciò non è possibile e non avrebbe senso.

L'opzione 'VALUE' si usa anche per la dichiarazione dei nomi di condizione, ma in tal caso la funzione di questa opzione ha un valore differente e non c'è più la discriminazione tra le sezioni in cui si può utilizzare.

72.6.11 Opzione «RENAMES»

« L'opzione 'RENAMES', che si usa nel livello 66, permette di dichiarare delle variabili che rappresentano un raggruppamento di altre variabili, appartenenti alla stessa struttura, purché queste siano adiacenti. Nella sezione 72.8.2 viene mostrata la dichiarazione dei raggruppamenti.

72.7 Tabelle

« Il linguaggio COBOL offre la gestione di array attraverso la definizione di variabili multiple, all'interno di variabili strutturate (record); tuttavia, la denominazione usata nel COBOL per queste rappresentazioni dei dati è di *tabella*.

```

level-number data-name-1

[omissis]

/
|           integer-2 TIMES
|
OCCURS <----->
| integer-1 TO integer-2 TIMES [DEPENDING ON data-name-3]
|
\
-----

/
| ASCENDING
| <-----> KEY IS {data-name-4}... |...
| DESCENDING
|
\
-----

[ INDEXED BY {index-name-1}... ]
-----

[omissis] .

```

72.7.1 Dichiarazione di una tabella

« Si dichiara che un campo è composto da più elementi dello stesso tipo aggiungendo in coda l'opzione 'OCCURS n TIMES'. Lo schema sintattico completo dell'opzione è il seguente:

```

/
|           integer-2 TIMES
|
OCCURS <----->
| integer-1 TO integer-2 TIMES [DEPENDING ON data-name-3]
|
\
-----

/
| ASCENDING
| <-----> KEY IS {data-name-4}... |...
| DESCENDING
|
\
-----

```

```

----- /
[ INDEXED BY {index-name-1}... ]
-----

```

Le tabelle più semplici sono quelle che hanno un numero fisso di elementi. Si osservi l'esempio seguente:

```

000000 01 A.
000000 02 B PIC 9999.
000000 02 C OCCURS 10 TIMES.
000000 03 D PIC X(10).
000000 03 E PIC 99 OCCURS 7 TIMES.
000000 02 F PIC X(10).

```

Nell'esempio viene dichiarata una variabile strutturata denominata 'A', che si articola nelle variabili 'B', 'C' e 'F'. La variabile 'C' è ripetuta per 10 volte e si articola ogni volta nella variabile 'D' e nella variabile 'E'. La variabile 'E' si ripete per sette volte.

La variabile 'E' è una tabella a due dimensioni, perché è inclusa nelle ripetizioni della variabile 'C', mentre la variabile 'C' è una tabella a una sola dimensione.

È evidente che per fare riferimento ai valori contenuti nelle tabelle sia necessario utilizzare un indice.

L'opzione 'OCCURS' si può utilizzare per tutte le variabili dichiarate con un numero di livello da 02 a 49. In pratica vengono esclusi i livelli 01 (record), 66 (usato per il raggruppamento delle variabili), 77 (usato esclusivamente per le variabili scalari) e 88 (nomi di condizione).

Lo standard del 1974 del linguaggio COBOL pone come limite un massimo di tre dimensioni per le tabelle.

72.7.2 Riferimento al contenuto di una tabella

Per fare riferimento a un elemento di una tabella, nelle istruzioni della divisione 'PROCEDURE DIVISION' si usa una forma descritta dallo schema sintattico seguente:

```
data-name (subscript-1 [subscript-2 [subscript-3...]])
```

In pratica, si scrive il nome della variabile ripetuta, seguita dall'indice o dagli indici tra parentesi tonde. Il primo indice riguarda la prima dimensione, intesa come quella più esterna; l'ultimo riguarda l'annidamento più interno.

L'indice è un numero intero positivo che va da uno fino al massimo della dimensione che lo riguarda. Seguendo l'esempio apparso nella sezione precedente, 'E (1 7)' rappresenta la settima occorrenza della variabile 'E' nell'ambito della prima della variabile 'C'. Pertanto, il nome da usare per indicare l'elemento è quello della variabile più interna che si vuole individuare, mentre gli indici partono dalla posizione più esterna.

Si noti che è convenzione comune inserire delle virgole per separare gli indici, anche se si tratta di una forma di rappresentazione facoltativa.

Viene mostrato un altro esempio di tabella a tre dimensioni:

```

000000 01 ENCICLOPEDIA.
000000 05 VOLUME OCCURS 10 TIMES.
000000 10 TITOLO-VOLUME PIC X(30).
000000 10 PARTE OCCURS 20 TIMES.
000000 15 TITOLO-PARTE PIC X(30).
000000 15 CAPITOLO OCCURS 30 TIMES.
000000 20 TITOLO-CAPITOLO PIC (30).
000000 20 TESTO PIC (200).

```

Si tratta di una variabile strutturata che serve a contenere delle informazioni su un'enciclopedia. L'elemento 'VOLUME (5)' contiene le informazioni su tutto il volume quinto; l'elemento

'TITOLO-VOLUME (5)' contiene il titolo del volume quinto; l'elemento 'TITOLO-PARTE (5, 3)' contiene il titolo della terza parte del volume quinto; l'elemento 'TESTO (5, 3, 25)' contiene il testo del venticinquesimo capitolo contenuto nella terza parte del quinto volume. Naturalmente, in questo esempio si intende che la numerazione delle parti ricominci da uno all'inizio di ogni volume; così si intende che all'inizio di ogni parte la numerazione dei capitoli riprenda da uno.

72.7.3 Indice

L'indice di una tabella può essere indicato attraverso una costante numerica, una variabile numerica a cui sia stato attribuito preventivamente un valore appropriato o attraverso un'espressione elementare che risulta in un numero intero appropriato.

Quando si usa una variabile per la gestione di un indice, è possibile ed è consigliabile che il tipo numerico di tale variabile sia 'INDEX'. In pratica, nella sezione 'WORKING-STORAGE SECTION' un indice potrebbe essere dichiarato come nell'esempio seguente, dove se ne vedono due, il primo, denominato 'INDICE', è dichiarato come variabile scalare di livello 77, il secondo, denominato 'INDICE-C', è sempre costituito da una variabile scalare, che però fa parte di una variabile strutturata:

```

000000 77 INDICE USAGE IS INDEX.
000000
000000 01 A.
000000 02 B PIC X(30).
000000 02 INDICE-C USAGE IS INDEX.

```

Si può osservare che questo tipo di variabile numerica non prevede la definizione della sua dimensione che è stabilita invece dal compilatore, in base alle caratteristiche dell'elaboratore e del sistema operativo.

In alternativa, l'indice può essere dichiarato contestualmente alla dichiarazione della variabile ricorrente; in tal caso, il compilatore può aggiungere dei controlli tali da impedire che si possa assegnare alla variabile un valore al di fuori dell'ambito della dimensione della tabella:

```

000000 01 ENCICLOPEDIA.
000000 05 VOLUME OCCURS 10 TIMES
INDEX IS IND-VOLUME.
000000 10 TITOLO-VOLUME PIC X(30).
000000 10 PARTE OCCURS 20 TIMES
INDEX IS IND-PARTE.
000000 15 TITOLO-PARTE PIC X(30).
000000 15 CAPITOLO OCCURS 30 TIMES
INDEX IS IND-CAPITOLO.
000000 20 TITOLO-CAPITOLO PIC (30).
000000 20 TESTO PIC (200).

```

Qui viene ripreso e modificato un esempio già apparso in una sezione precedente. La differenza consiste nell'assegnare l'indice a ogni variabile ricorrente. Pertanto si hanno gli indici: 'IND-VOLUME', 'IND-PARTE' e 'IND-CAPITOLO'.

Come accennato, si può fare riferimento a un elemento di una tabella indicando un indice costituito da un'espressione matematica elementare. Si parla in questo caso di indici relativi, perché si possono sommare o sottrarre dei valori a partire da una posizione di partenza. Per esempio, supponendo che la variabile 'I' contenga il numero 15, l'elemento indicato come 'ELE (I - 4)' corrisponderebbe alla notazione 'ELE (11)'; nello stesso modo, l'elemento indicato come 'ELE (I + 4)' corrisponderebbe alla notazione 'ELE (19)'.

72.7.4 Tabelle di dimensione variabile

Teoricamente, è possibile dichiarare l'occorrenza di una variabile per una quantità variabile di elementi; si usa in tal caso la forma 'OCCURS m TO n TIMES'. A seconda del compilatore, può essere obbligatorio, o facoltativo, specificare il nome di una variabile che controlla dinamicamente la quantità massima di elementi:

```

OCCURS integer-1 TO integer-2 TIMES [DEPENDING ON data-name-3]
-----

```

Viene mostrato l'esempio di un programma completo, che serve ad accumulare in una tabella alcuni dati personali. Sono previsti un massimo di 60 elementi e la quantità effettiva di elementi è controllata dalla variabile 'UTENTI-MAX':

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID.      EML1150.
000300 AUTHOR.          DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN.    2005-02-24.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700*
000800 DATA DIVISION.
000900*
001000 WORKING-STORAGE SECTION.
001100 01 RECORD-UTENTI.
001200     02 UTENTE                OCCURS 1 TO 60 TIMES
001300                                DEPENDING ON UTENTI-MAX
001400                                INDEXED BY IND-UTENTE.
001500     03 COGNOME                PIC X(30).
001600     03 NOME                   PIC X(30).
001700     03 NOTA                    PIC X(200).
001800 77 UTENTI-MAX                USAGE IS INDEX.
001900 77 EOJ                      PIC 9 VALUE ZERO.
002000 77 RISPOSTA                 PIC XX.
002100*
002200 PROCEDURE DIVISION.
002300*----- LIVELLO 0 -----
002400 MAIN.
002500     PERFORM INSERIMENTO-DATI
002600             VARYING IND-UTENTE FROM 1 BY 1
002700             UNTIL EOJ = 1.
002800     PERFORM SCANSIONE
002900             VARYING IND-UTENTE FROM 1 BY 1
003000             UNTIL IND-UTENTE > UTENTI-MAX.
003100*
003200     STOP RUN.
003300*----- LIVELLO 1 -----
003400 INSERIMENTO-DATI.
003500     MOVE IND-UTENTE TO UTENTI-MAX.
003600     DISPLAY "INSERISCI IL COGNOME: ".
003700     ACCEPT COGNOME (IND-UTENTE).
003800     DISPLAY "INSERISCI IL NOME: ".
003900     ACCEPT NOME (IND-UTENTE).
004000     DISPLAY "INSERISCI UNA NOTA DESCRITTIVA: ".
004100     ACCEPT NOTA (IND-UTENTE).
004200*
004300     IF IND-UTENTE >= 60
004400         THEN
004500             MOVE 1 TO EOJ;
004600         ELSE
004700             DISPLAY "VUOI CONTINUARE? SI O NO",
004800             ACCEPT RISPOSTA;
004900             IF RISPOSTA = "SI"
005000                 THEN
005100                     DISPLAY "OTTIMO!";
005200                 ELSE
005300                     MOVE 1 TO EOJ.
005400*-----
005500 SCANSIONE.
005600     DISPLAY COGNOME (IND-UTENTE), " ",
005700             NOME (IND-UTENTE), " ",
005800             NOTA (IND-UTENTE).
005900*

```

72.7.5 Tabelle ordinate

Se si devono utilizzare i dati in una tabella per eseguire una ricerca al suo interno (utilizzando l'istruzione 'SEARCH' nella divisione 'PROCEDURE DIVISION'), se si può essere certi che le informazioni contenute siano ordinate secondo una certa chiave, lo si può specificare nella dichiarazione:

```

/ | | | | \
| | integer-2 TIMES | |
OCCURS < | | | | | >
-----| integer-1 TO integer-2 TIMES [DEPENDING ON data-name-3] |
\ | | | | /

.-- / | | | | \
| | ASCENDING | | | |
| | <----- > KEY IS {data-name-4}... |...

```

```

| | DESCENDING | |
| |-----| |
[ INDEXED BY {index-name-1}... ]
-----

```

La metavariable *data-name-4* dello schema sintattico rappresenta una variabile contenuta nell'elemento ricorrente; attraverso la parola chiave 'ASCENDING' si intende dichiarare che la tabella è ordinata, lessicograficamente, in modo ascendente, secondo il contenuto di quella variabile, se invece si usa la parola chiave 'DESCENDING', si intende un ordinamento decrescente.

È possibile specificare più chiavi di ordinamento successive, nel caso si vogliono abbinare chiavi secondarie di ordinamento.

Sia chiaro che la tabella deve già risultare ordinata secondo le chiavi specificate, altrimenti le istruzioni 'SEARCH' della divisione 'PROCEDURE DIVISION' danno risultati errati o falliscono semplicemente. Naturalmente, all'interno del programma è possibile prevedere un procedimento di riordino, da eseguire prima di utilizzare delle istruzioni 'SEARCH'.

L'esempio seguente mostra l'indicazione della chiave di ordinamento, costituita precisamente dalla variabile 'COGNOME', che deve risultare ascendente in fase di ricerca:

```

001000 WORKING-STORAGE SECTION.
001100 01 RECORD-UTENTI.
001200     02 UTENTE                OCCURS 1 TO 60 TIMES
001300                                DEPENDING ON UTENTI-MAX
001350                                ASCENDING KEY IS COGNOME
001400                                INDEXED BY IND-UTENTE.
001500     03 COGNOME                PIC X(30).
001600     03 NOME                   PIC X(30).
001700     03 NOTA                    PIC X(200).
001800 77 UTENTI-MAX                USAGE IS INDEX.

```

72.7.6 Scansione delle tabelle

Il linguaggio COBOL prevede un'istruzione apposita per facilitare la scansione delle tabelle. Si tratta di 'SEARCH', che ha due modalità di funzionamento, a seconda che si voglia eseguire una ricerca sequenziale o una ricerca binaria. Naturalmente, la ricerca sequenziale si presta alla scansione di una tabella i cui dati non sono ordinati, mentre nel secondo caso devono esserlo.

Viene mostrato l'esempio di un programma completo che inizia con l'inserimento di dati all'interno di una tabella, quindi esegue una ricerca sequenziale al suo interno:

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID.      TEST-SEARCH.
000300 AUTHOR.          DANIELE GIACOMINI.
000400 INSTALLATION.    NANOLINUX IV,
000500                   OPENCOBOL 0.31,
000600 DATE-WRITTEN.    2005-03-12.
000700*
000800 ENVIRONMENT DIVISION.
000900*
001000 DATA DIVISION.
001100*
001200 WORKING-STORAGE SECTION.
001300 01 RECORD-UTENTI.
001400     02 UTENTE                OCCURS 60 TIMES
001500                                INDEXED BY IND-UTENTE.
001600     03 COGNOME                PIC X(30).
001700     03 NOME                   PIC X(30).
001800     03 NOTA                    PIC X(200).
001900 77 EOJ                      PIC 9 VALUE ZERO.
002000 77 RISPOSTA                 PIC XX.
002100 77 RICERCA                 PIC X(30).
002200*
002300 PROCEDURE DIVISION.
002400*----- LIVELLO 0 -----
002500 MAIN.
002600     PERFORM INSERIMENTO-DATI
002700             VARYING IND-UTENTE FROM 1 BY 1

```



```

002800 UNTIL EOJ = 1.
002900 MOVE 0 TO EOJ.
003000 PERFORM SCANSIONE UNTIL EOJ = 1.
003100*
003200 STOP RUN.
003300*----- LIVELLO 1 -----
003400 INSERIMENTO-DATI.
003500 DISPLAY IND-UTENTE, " INSERISCI IL COGNOME: ".
003600 ACCEPT COGNOME (IND-UTENTE).
003700 DISPLAY IND-UTENTE, " INSERISCI IL NOME: ".
003800 ACCEPT NOME (IND-UTENTE).
003900 DISPLAY IND-UTENTE,
003950 " INSERISCI UNA NOTA DESCRITTIVA: ".
004000 ACCEPT NOTA (IND-UTENTE).
004100*
004200 IF IND-UTENTE >= 60
004300 THEN
004400 MOVE 1 TO EOJ;
004500 ELSE
004600 DISPLAY "VUOI CONTINUARE? SI O NO",
004700 ACCEPT RISPOSTA;
004800 IF RISPOSTA = "SI"
004900 THEN
005000 NEXT SENTENCE;
005100 ELSE
005200 MOVE 1 TO EOJ.
005300*----- LIVELLO 1 -----
005400 SCANSIONE.
005500 DISPLAY "INSERISCI IL COGNOME DA CERCARE:".
005600 ACCEPT RICERCA.
005700 IF RICERCA = SPACES
005800 THEN
005900 MOVE 1 TO EOJ;
006000 ELSE
006100 SET IND-UTENTE TO 1,
006200 SEARCH UTENTE
006300 AT END
006400 DISPLAY "IL COGNOME CERCATO ",
006500 "NON SI TROVA NELLA ",
006550 "TABELLA: ",
006600 QUOTE RICERCA QUOTE;
006700 WHEN COGNOME (IND-UTENTE) = RICERCA
006800 DISPLAY "IL COGNOME ", RICERCA,
006900 "SI TROVA NELLA ",
006950 "POSIZIONE ",
007000 IND-UTENTE.
007100*

```

Nell'esempio sono evidenziate le righe in cui si dichiara la tabella e quelle che eseguono la scansione. Si deve osservare che prima dell'istruzione **'SEARCH'**, l'indice deve essere collocato manualmente nella posizione iniziale.

L'esempio seguente mostra una variante del programma già descritto, in cui si vuole eseguire una ricerca binaria. Perché la ricerca possa avere successo, la tabella deve essere dichiarata con una dimensione variabile di elementi, inoltre non è più necessario impostare il valore iniziale dell'indice, prima della scansione.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-SEARCH-KEY.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 INSTALLATION. NANOLINUX IV,
000500 OPENCOBOL 0.31,
000600 DATE-WRITTEN. 2005-03-12.
000700*
000800 ENVIRONMENT DIVISION.
000900*
001000 DATA DIVISION.
001100*
001200 WORKING-STORAGE SECTION.
001300 01 RECORD-UTENTI.
001400 02 UTENTE OCCURS 1 TO 60 TIMES
001500 DEPENDING ON UTENTI-MAX
001600 ASCENDING KEY IS COGNOME
001700 INDEXED BY IND-UTENTE.
001800 03 COGNOME PIC X(30).
001900 03 NOME PIC X(30).
002000 03 NOTA PIC X(200).
002100 77 UTENTI-MAX USAGE IS INDEX.
002200 77 EOJ PIC 9 VALUE ZERO.

```

```

002300 77 RISPOSTA PIC XX.
002400 77 RICERCA PIC X(30).
002500*
002600 PROCEDURE DIVISION.
002700*----- LIVELLO 0 -----
002800 MAIN.
002900 PERFORM INSERIMENTO-DATI
003000 VARYING IND-UTENTE FROM 1 BY 1
003100 UNTIL EOJ = 1.
003200 MOVE 0 TO EOJ.
003300 PERFORM SCANSIONE UNTIL EOJ = 1.
003400*
003500 STOP RUN.
003600*----- LIVELLO 1 -----
003700 INSERIMENTO-DATI.
003800 MOVE IND-UTENTE TO UTENTI-MAX.
003900 DISPLAY IND-UTENTE, " INSERISCI IL COGNOME: ".
004000 ACCEPT COGNOME (IND-UTENTE).
004100 DISPLAY IND-UTENTE, " INSERISCI IL NOME: ".
004200 ACCEPT NOME (IND-UTENTE).
004300 DISPLAY IND-UTENTE,
004350 " INSERISCI UNA NOTA DESCRITTIVA: ".
004400 ACCEPT NOTA (IND-UTENTE).
004500*
004600 IF IND-UTENTE >= 60
004700 THEN
004800 MOVE 1 TO EOJ;
004900 ELSE
005000 DISPLAY "VUOI CONTINUARE? SI O NO",
005100 ACCEPT RISPOSTA;
005200 IF RISPOSTA = "SI"
005300 THEN
005400 NEXT SENTENCE;
005500 ELSE
005600 MOVE 1 TO EOJ.
005700*----- LIVELLO 1 -----
005800 SCANSIONE.
005900 DISPLAY "INSERISCI IL COGNOME DA CERCARE:".
006000 ACCEPT RICERCA.
006100 IF RICERCA = SPACES
006200 THEN
006300 MOVE 1 TO EOJ;
006400 ELSE
006600 SEARCH ALL UTENTE
006700 AT END
006800 DISPLAY "IL COGNOME CERCATO ",
006900 "NON SI TROVA NELLA ",
006950 "TABELLA: ",
007000 QUOTE RICERCA QUOTE;
007100 WHEN COGNOME (IND-UTENTE) = RICERCA
007200 DISPLAY "IL COGNOME ", RICERCA,
007300 "SI TROVA NELLA ",
007350 "POSIZIONE ",
007400 IND-UTENTE.
007500*

```

La ricerca binaria richiede che gli elementi della tabella siano ordinati in base alla chiave primaria; pertanto, si presume che l'inserimento dei cognomi avvenga tenendo conto dell'ordine lessicografico.

72.8 Nomi di condizione, raggruppamento e qualificazione

Per rappresentare in modo immediato una condizione che verifichi la corrispondenza tra il contenuto di una variabile e un insieme di valori prestabiliti, si possono utilizzare i **nomi di condizione**. I nomi di condizione sono sostanzialmente delle costanti che descrivono un'espressione condizionale di questo tipo e si dichiarano con il numero di livello 88.

Le variabili possono essere raggruppate diversamente, purché si trovino all'interno di una stessa variabile strutturata e siano adiacenti.

I nomi dati alle variabili e ad altri oggetti del programma, in certe situazioni possono richiedere la «qualificazione», che consiste nello specificare il contesto al quale si riferiscono.

72.8.1 Nomi di condizione

Attraverso il livello 88 è possibile definire una costante speciale, con lo scopo di rappresentare la possibilità che una variabile contenga certi valori. In pratica, si dichiara una variabile, con i livelli da 01 a 49 o anche con il livello 77. A questa variabile si abbinano una o più costanti dichiarate con il livello 88, che descrivono la possibilità che la variabile a cui si riferiscono contenga un certo insieme di valori. Le costanti di livello 88, dichiarate in questo modo, si usano poi nelle condizioni.

```

88 condition-name < VALUE IS > < literal-1 > < THROUGH > < literal-2 > < ... >
                   < VALUES ARE > < literal-1 > < THRU > < literal-2 > < ... >

```

Nello schema sintattico si vede soltanto la dichiarazione del livello 88, ma si deve tenere conto che si tratta di istruzioni che vanno collocate a partire dalla riga successiva a quella di dichiarazione della variabile a cui si riferiscono.

La parola chiave **'THROUGH'** o **'THRU'** si usa per specificare un intervallo di valori (dalla costante *literal-1* a *literal-2*). Il valore singolo o l'intervallo di valori, può essere seguito da altri.

Nell'esempio seguente, si vede la dichiarazione della variabile **'VERNICIATURA'** che può contenere una stringa di 30 caratteri (alfanumerica). A questa variabile si associano due nomi di condizione, **'VERNICE-CHIARA'** e **'VERNICE-SCURA'**, che servono a definire due gruppi di colori, descritti per nome. Da questo si intuisce che nella parte procedurale del programma venga attribuito alla variabile **'VERNICIATURA'** il nome di un colore (scritto con lettere maiuscole); poi, per verificare il tipo di colore si può usare uno di questi nomi di condizione, per esprimere il fatto che la variabile contenga uno dei nomi del gruppo a cui quel nome fa riferimento.

```

000000 01 VERNICIATURA PIC X(30).
000000 88 VERNICE-CHIARA "ARANCIO", "GIALLO", "VERDE",
000000 "AZZURRO", "GRIGIO", "BIANCO".
000000 88 VERNICE-SCURA "NERO", "MARRONE", "ROSSO",
000000 "BLU", "VIOLA".

```

L'esempio seguente descrive la variabile **'CODICE'** che può contenere una sola cifra numerica. A questa variabile si associano dei nomi di condizione, che descrivono raggruppamenti diversi delle cifre che possono essere contenute nella variabile.

```

000000 02 CODICE PIC 9.
000000 88 PARI 0, 2, 4, 6, 8.
000000 88 DISPARI 1, 3, 5, 7, 9.
000000 88 BASSO 0 THRU 4.
000000 88 ALTO 5 THRU 9.

```

Nella divisione **'PROCEDURE DIVISION'** potrebbero apparire righe come quelle successive, per verificare che la variabile **'CODICE'** contenga certi valori:

```

000000 IF PARI
000000 THEN
000000 PERFORM ...;
000000 ELSE
000000 ...

```

In questo modo si evita di scrivere un'espressione condizionale complessa come nell'esempio seguente:

```

000000 IF CODICE IS EQUAL TO 0
000000 OR CODICE IS EQUAL TO 2
000000 OR CODICE IS EQUAL TO 4
000000 OR CODICE IS EQUAL TO 6
000000 OR CODICE IS EQUAL TO 8
000000 THEN
000000 PERFORM ...
000000 ELSE
000000 ...

```

I nomi di condizione si possono associare a variabili che hanno un contenuto alfabetico, alfanumerico e numerico, ma nell'ultimo caso, deve trattarsi di valori rappresentati in forma di stringhe di carat-

teri (pertanto sono escluse le rappresentazioni compatte che usano quattro bit per cifra e quelle binarie).

Un nome di condizione può essere associato a una variabile che costituisce una tabella, oppure che è contenuta in una struttura tabellare. Per fare riferimento al nome di condizione nella cella giusta, occorre utilizzare gli indici, così come si fa normalmente in queste situazioni.

72.8.2 Raggruppamento

Il livello 66 permette di raggruppare alcune variabili adiacenti di una stessa struttura:

```

66 data-name-1 RENAMES data-name-2 < THROUGH > data-name-3 .
    < THRU >

```

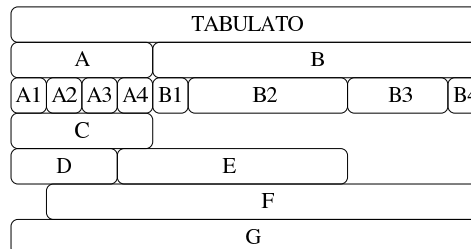
Dopo il numero di livello 66 viene dichiarato il nome del raggruppamento, quindi, dopo la parola chiave **'RENAMES'**, si indica il nome della prima variabile; eventualmente, dopo la parola chiave **'THROUGH'** o **'THRU'**, si indica l'ultima variabile da riunire. Si osservi l'esempio seguente:

```

000000 01 TABULATO.
000000 05 A.
000000 10 A1 PIC X.
000000 10 A2 PIC XXX.
000000 10 A3 PIC XX.
000000 10 A4 PIC XX.
000000 05 B.
000000 10 B1 PIC XX.
000000 10 B2 PIC X(16).
000000 10 B3 PIC X(8).
000000 10 B4 PIC X.
000000 66 C RENAMES A.
000000 66 D RENAMES A1 THRU A3.
000000 66 E RENAMES A4 THRU B2.
000000 66 F RENAMES A2 THRU B.
000000 66 G RENAMES A THRU B.

```

Il disegno successivo, anche se non proporzionato rispetto alla dimensione delle variabili, mostra a cosa si riferiscono i vari raggruppamenti:



72.8.3 Qualificazione

I nomi usati nel linguaggio COBOL, per le variabili e per la delimitazione di porzioni del contenuto della divisione **'PROCEDURE DIVISION'** hanno valore per tutta l'estensione del programma; pertanto, in generale, non possono esserci nomi doppi e non si creano ambiti di funzionamento ristretti.

Dal momento che i nomi usati per dichiarare le variabili, oltre che le sezioni e i paragrafi della divisione **'PROCEDURE DIVISION'**, hanno una lunghezza limitata normalmente a soli 30 caratteri, in un programma abbastanza grande si può porre il problema di riuscire a scrivere nomi abbastanza mnemonici e univoci. Per questo, è possibile riutilizzare certi nomi, purché poi questi siano indicati attraverso la qualificazione del loro contesto. Il contesto che consente di qualificare un nome è costituito da una gerarchia di nomi; si osservi l'esempio seguente:

```
001700 FILE SECTION.
001800 FD SALES-FILE
001830 LABEL RECORD IS STANDARD
001860 VALUE OF FILE-ID IS "sales".
001900 01 SALES-RECORD.
002000 05 VENDOR-NAME PIC X(20).
002100 05 VALUE PIC S9(6).
002200 05 NUMBER PIC X(13).
002300 05 TYPE PIC X.
002400 05 VENDOR-REGION PIC X(17).
002500 05 VENDOR-CITY PIC X(20).
002600 05 COMMENTS PIC X(60).
```

Si vede la dichiarazione del file 'SALES-FILE', dove la variabile 'SALES-RECORD' ne rappresenta il record, che a sua volta è suddiviso in una serie di campi. La variabile 'TYPE', di questo esempio, appartiene gerarchicamente alla variabile 'SALES-RECORD', che a sua volta appartiene al file 'SALES-FILE'.

Supponendo che in questo programma, per qualche ragione, ci sia un'altra variabile con il nome 'TYPE', si potrebbe individuare quella abbinata all'esempio specificando che si tratta della variabile 'TYPE' di 'SALES-RECORD'; ma volendo supporre che ci siano anche diverse variabili 'SALES-RECORD', contenenti un campo denominato 'TYPE', occorrerebbe indicare la variabile 'TYPE' di 'SALES-RECORD' di 'SALES-FILE'.

Nella divisione 'PROCEDURE DIVISION' può succedere qualcosa di simile, quando si usa una suddivisione delle procedure in sezioni e paragrafi. In questo modo, i nomi dei paragrafi potrebbero richiedere una qualificazione, specificando a quale sezione appartengono.

Ciò che consente di qualificare un nome, in modo sufficiente a renderlo univoco, è il **qualificatore**.

Quando nella divisione 'PROCEDURE DIVISION' si usa un nome che richiede una qualificazione, si usa indifferentemente la parola chiave 'IN' oppure 'OF':

```
... TYPE IN SALES-RECORDS ...
... TYPE IN SALES-RECORDS OF SALES-FILE ...
```

Segue lo schema sintattico per qualificare una variabile:

```

/      \      \      \      \      \
| data-name-1 | | IN | | data-name-2 | ... | IN | | file-name |
| condition-name | | OF | | OF | | OF |
\      /      /      /      /

```

Segue lo schema sintattico per qualificare un paragrafo all'interno della divisione 'PROCEDURE DIVISION':

```

paragraph-name | | IN | | section-name |
| < -- > | | OF |
\      /

```

Quando si deve usare la qualificazione per individuare un elemento di una tabella, gli indici tra parentesi tonde appaiono alla fine, dopo la qualificazione stessa. Seguono due modelli sintattici alternativi che descrivono il modo di rappresentare un elemento di una tabella, tenendo conto anche della qualificazione:

```

data-name-1 | | IN | | data-name-2 | ... [(subscript...)]
| < -- > | | OF |
\      /

data-name-1 | | IN | | literal-1 |
| < -- > | | OF | | index-name-1 [+ literal-2] | ... )
\      / | index-name-1 [- literal-2] |

```

Le regole che stabiliscono la possibilità o meno di usare la qualificazione, sono intuitive e non vengono descritte qui nel dettaglio. La regola generale da seguire è quella della leggibilità del programma

sorgente, che richiede di usare la qualificazione solo quando questa è utile per migliorare la chiarezza dello stesso.

72.9 Modello di definizione della variabile

Il COBOL gestisce soltanto due tipi di dati: numerici e alfanumerici. Tuttavia, nel momento in cui si dichiara il modello, le variabili scalari (ovvero quelle che non sono scomposte) si distinguono in classi e in categorie, secondo lo schema che si vede nella tabella successiva.

Tabella 72.109. Classi e categorie delle variabili COBOL.

Livello di suddivisione	Classe	Categoria
variabile scalare (non suddivisibile)	numerica	numerica
	alfanumerica	numerica <i>edited</i>
		alfanumerica <i>edited</i>
variabile strutturata (<i>record</i>)	alfanumerica	alfanumerica

Le variabili che appartengono alla **classe numerica** contengono dei valori che si possono utilizzare per eseguire delle espressioni numeriche; mentre quelle che appartengono alla **classe alfanumerica** si possono utilizzare soltanto come sequenze di caratteri.

Si osservi che una variabile strutturata è sempre solo alfanumerica, ma ciò non toglie che i campi che contiene possano essere di una classe e di una categoria differente.

Le variabili che appartengono alle categorie *edited*, «modificate», servono per ricevere un valore, numerico o alfanumerico, da modificare nell'atto stesso della ricezione. Una variabile di questo tipo fa sempre parte della classe alfanumerica, perché, una volta ricevuti i dati e modificati in base al modello di definizione della variabile, questi sono semplicemente una sequenza di caratteri senza più alcun valore numerico.

72.9.1 Dichiarazione del modello di definizione della variabile

Il modello di definizione della variabile è introdotto dalla parola chiave 'PICTURE', o 'PIC':

```

/      \
| PICTURE |
| < ----- > IS character-string
| PIC     |
\      /

```

La metavariable **character-string** costituisce il modello vero e proprio, che può essere composto da un massimo di 30 caratteri, anche se in questo modo si possono comunque rappresentare modelli di variabili di dimensioni molto più grandi.

Si osservi che l'indicazione di un modello di definizione della variabile è obbligatorio per tutte le variabili scalari (pertanto riguarda potenzialmente i livelli da 01 a 49 e 77), mentre non è consentito per le variabili strutturate.

La stringa che costituisce il modello di definizione della variabile è composta di simboli che descrivono ognuno le caratteristiche di un carattere, di una cifra, di un segno, oppure inseriscono qualcosa che nel dato originale è assente, ma spesso possono essere ripetuti mettendo un numero intero tra parentesi:

x(n)

Una notazione del genere indica che il simbolo *x* va inteso come se fosse ripetuto *n* volte; per esempio, '9(3)V9(5)' è equivalente a '999V99999'. È attraverso questo meccanismo che si possono de-

scrivere variabili molto grandi, pur avendo un modello di definizione limitato a soli 30 caratteri.

Nelle sezioni successive vengono descritti i simboli utilizzabili per i modelli di definizione delle variabili scalari. Lo standard del linguaggio COBOL annovera più possibilità di quelle indicate, ma i compilatori non si comportano sempre allo stesso modo e spesso ignorano l'uso di alcuni simboli, oppure li interpretano in modo inesatto. Questo problema riguarda soprattutto i simboli che applicano delle modifiche al valore ricevuto nella variabile, che quindi vanno usati con estrema parsimonia se si vuole scrivere un programma abbastanza compatibile.

72.9.2 Variabili alfanumeriche

Sono variabili alfanumeriche pure e semplici quelle che possono rappresentare qualunque carattere della codifica prevista, limitatamente al fatto che la rappresentazione è in forma di byte (ASCII o EBCDIC). Il modello di definizione di una variabile alfanumerica prevede simboli speciali che limitano l'inserimento di soli caratteri alfabetici o di sole cifre numeriche, ma in pratica, succede spesso che i compilatori non applichino alcuna restrizione.

Tabella 72.111. Simboli del modello di definizione di una variabile alfanumerica.

Simbolo	Descrizione
9	Rappresenta una cifra numerica.
A	Rappresenta una lettera dell'alfabeto latino, non accentata, maiuscola o minuscola.
X	Rappresenta un carattere qualsiasi.

Si osservi che il modello di definizione di una variabile alfanumerica deve contenere almeno un simbolo 'X' o 'A', altrimenti, un modello che contenga soltanto il simbolo '9' verrebbe interpretato come numerico.

A titolo di esempio, viene mostrato un piccolo programma con tre variabili scalari alfanumeriche, aventi modelli diversi, abbinato ognuna a una variabile strutturata. Alle variabili scalari viene assegnato lo stesso valore, in modo da poter confrontare come questo valore viene inteso e rappresentato.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID.      PICTURE-ALPHANUMERIC.
000300 AUTHOR.          DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN.   2005-02-23.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700*
000800 DATA DIVISION.
000900*
001000 WORKING-STORAGE SECTION.
001100 01 RECORD-A.
001200    02 A          PICTURE X(15)          USAGE IS DISPLAY.
001300 01 RECORD-B.
001400    02 B          PICTURE 9(5)A(5)X(5)  USAGE IS DISPLAY.
001500 01 RECORD-C.
001600    02 C          PICTURE A(5)X(5)9(5)  USAGE IS DISPLAY.
001700*
001800 PROCEDURE DIVISION.
001900*
002000 MAIN.
002100    MOVE "1234567890ABCDEFHGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ" TO A.
002200    MOVE "1234567890ABCDEFHGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ" TO B.
002300    MOVE "1234567890ABCDEFHGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ" TO C.
002400    DISPLAY "SOURCE VALUE IS: ", QUOTE,
002500              "1234567890ABCDEFHGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ", QUOTE.
002600    DISPLAY "PICTURE: X(15) VALUE: ", QUOTE, A, QUOTE,
002700              " DATA: ", QUOTE, RECORD-A, QUOTE.
002800    DISPLAY "PICTURE: 9(5)A(5)X(5) VALUE: ", QUOTE, B, QUOTE,
002900              " DATA: ", QUOTE, RECORD-B, QUOTE.
003000    DISPLAY "PICTURE: A(5)X(5)9(5) VALUE: ", QUOTE, C, QUOTE,
003100              " DATA: ", QUOTE, RECORD-C, QUOTE.
003200*

```

Compilando il programma con TinyCOBOL, l'avvio dell'eseguibile

che si ottiene genera il risultato seguente, dove si può vedere che l'uso dei simboli 'A' e '9' non comporta alcuna differenza di funzionamento rispetto a 'X'; tuttavia, un compilatore più sofisticato potrebbe segnalare qualche tipo di errore:

```

SOURCE VALUE IS: "1234567890ABCDEFHGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ"
PICTURE: X(15) VALUE: "1234567890ABCD" DATA: "1234567890ABCD"
PICTURE: 9(5)A(5)X(5) VALUE: "1234567890ABCD" DATA: "1234567890ABCD"
PICTURE: A(5)X(5)9(5) VALUE: "1234567890ABCD" DATA: "1234567890ABCD"

```

72.9.3 Variabili alfanumeriche modificate

Il modello di definizione di una variabile alfanumerica può contenere simboli che applicano una modifica al valore stesso. La modifica avviene nel momento in cui il valore viene ricevuto.

Tabella 72.114. Simboli del modello di definizione di una variabile alfanumerica che descrivono una modifica del valore ricevuto.

Simbolo	Descrizione
B	Richiede l'inserimento di uno spazio.
0	Richiede l'inserimento di uno zero.
/	Se il compilatore lo permette, inserisce una barra obliqua.
,	Se il compilatore lo permette, inserisce una virgola. Si osservi comunque che non può apparire la virgola come simbolo conclusivo del modello, perché in tal caso assumerebbe il significato di un delimitatore.
	Teoricamente, ogni altro simbolo che non abbia un significato preciso per la realizzazione dei modelli di definizione delle variabili, dovrebbe essere aggiunto tale e quale; in pratica, molto dipende dalle caratteristiche del compilatore.

A titolo di esempio, viene mostrato un piccolo programma con due variabili scalari alfanumeriche, aventi modelli diversi, abbinato ognuna a una variabile strutturata. Alle variabili scalari viene assegnato lo stesso valore, in modo da poter confrontare come questo viene inteso e rappresentato. Nell'esempio si tenta in particolare di inserire in un modello una barra obliqua e una virgola.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID.      PICTURE-ALPHANUMERIC-EDITED.
000300 AUTHOR.          DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN.   2005-02-23.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700*
000800 DATA DIVISION.
000900*
001000 WORKING-STORAGE SECTION.
001100 01 RECORD-A.
001200    02 A          PICTURE X(15)          USAGE IS DISPLAY.
001300 01 RECORD-B.
001400    02 B          PICTURE ABX09,/X(8)  USAGE IS DISPLAY.
001500*
001600 PROCEDURE DIVISION.
001700*
001800 MAIN.
001900    MOVE "ABCDEFHGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ" TO A.
002000    MOVE "ABCDEFHGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ" TO B.
002100    DISPLAY "SOURCE VALUE IS: ", QUOTE,
002200              "ABCDEFHGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ", QUOTE.
002300    DISPLAY "PICTURE: X(15) VALUE: ", QUOTE, A, QUOTE,
002400              " DATA: ", QUOTE, RECORD-A, QUOTE.
002500    DISPLAY "PICTURE: ABX09,/X(8) VALUE: ", QUOTE, B, QUOTE,
002600              " DATA: ", QUOTE, RECORD-B, QUOTE.
002700*

```

Compilando il programma con TinyCOBOL, l'avvio dell'eseguibile che si ottiene genera il risultato seguente:

```

SOURCE VALUE IS: "ABCDEFHGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ"
PICTURE: X(15) VALUE: "ABCDEFHGHIJKLMNO" DATA: "ABCDEFHGHIJKLMNO"
PICTURE: ABX09,/X(8) VALUE: "A BOC,/DEFGHIJK" DATA: "A BOC,/DEFGHIJK"

```

72.9.4 Variabili numeriche

Le variabili numeriche pure e semplici, sono quelle il cui valore può essere usato per calcolare delle espressioni numeriche. Nel modello di definizione di una variabile di questo tipo, possono apparire solo simboli che descrivono la dimensione del valore rappresentabile, distinguendo la parte intera da quella decimale e specificando eventualmente la presenza del segno.

Tabella 72.117. Simboli del modello di definizione di una variabile numerica.

Simbolo	Descrizione
9	Rappresenta una cifra numerica singola.
V	Rappresenta la separazione tra la parte intera e la parte decimale del numero e di conseguenza può apparire una sola volta nel modello. Questo simbolo non incrementa la dimensione della variabile, in quanto serve solo a sapere dove si intende che debba trovarsi la separazione tra la parte intera e quella decimale, ai fini dei calcoli che si possono eseguire. Se questo simbolo appare alla fine del modello, è come se non fosse inserito, perché la sua presenza non aggiunge alcuna informazione.
S	Se si utilizza questo simbolo, può essere collocato soltanto all'estrema sinistra del modello, allo scopo di specificare che il numero è provvisto di segno. A seconda del modo in cui l'informazione numerica viene codificata nella variabile ('DISPLAY', 'COMPUTATIONAL' e altre opzioni eventuali), il segno può occupare una posizione separata oppure no.
P	Il simbolo 'P' può essere usato soltanto alla sinistra o alla destra del modello e può apparire ripetuto, tenendo conto che se appare alla sinistra è incompatibile con il simbolo 'V'. Questo simbolo non incrementa la dimensione della variabile, ma serve a far sì che il valore contenuto nella variabile sia interpretato in modo differente. L'uso di questo simbolo è sconsigliabile , perché altera il comportamento della variabile in un modo che non è facile da interpretare correttamente.

A titolo di esempio, viene mostrato un piccolo programma con cinque variabili scalari numeriche, aventi modelli diversi, abbinato ognuna a una variabile strutturata. Alle variabili scalari viene assegnato lo stesso valore, in modo da poter confrontare come questo valore viene inteso e rappresentato. Nell'esempio appare anche l'uso del simbolo 'P' a dimostrazione della difficoltà che questo comporta nell'interpretare l'esito degli assegnamenti alle variabili.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID.    PICTURE-NUMERIC.
000300 AUTHOR.        DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN.  2005-02-22.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700*
000800 DATA DIVISION.
000900*
001000 WORKING-STORAGE SECTION.
001100 01 RECORD-A.
001200    02 A      PICTURE 99999    USAGE IS DISPLAY.
001300 01 RECORD-B.
001400    02 B      PICTURE 999V99   USAGE IS DISPLAY.
001500 01 RECORD-C.
001600    02 C      PICTURE S999V99  USAGE IS DISPLAY.
001700 01 RECORD-D.
001800    02 D      PICTURE 999V99PP USAGE IS DISPLAY.
001900 01 RECORD-E.
002000    02 E      PICTURE PP999999 USAGE IS DISPLAY.
002100*
002200 PROCEDURE DIVISION.
002300*
002400 MAIN.
002500    MOVE -1234.5678 TO A.
002600    MOVE -1234.5678 TO B.
002700    MOVE -1234.5678 TO C.
002800    MOVE -1234.5678 TO D.
002900    MOVE -1234.5678 TO E.

```

```

003000 DISPLAY "SOURCE VALUE IS -1234.5678".
003100 DISPLAY "PICTURE: 99999    VALUE: ", A,
003200    "    DATA: ", RECORD-A.
003300 DISPLAY "PICTURE: 999V99   VALUE: ", B,
003400    "    DATA: ", RECORD-B.
003500 DISPLAY "PICTURE: S999V99   VALUE: ", C,
003600    "    DATA: ", RECORD-C.
003700 DISPLAY "PICTURE: 999V99PP VALUE: ", D,
003800    "    DATA: ", RECORD-D.
003900 DISPLAY "PICTURE: PP999999 VALUE: ", E,
004000    "    DATA: ", RECORD-E.
004100 STOP RUN.
004200*

```

Compilando il programma con TinyCOBOL, l'avvio dell'eseguibile che si ottiene genera il risultato seguente:

```

SOURCE VALUE IS -1234.5678
PICTURE: 99999    VALUE: 01234    DATA: 01234
PICTURE: 999V99   VALUE: 234.56   DATA: 23456
PICTURE: S999V99  VALUE: -234.56   DATA: 23450
PICTURE: 999V99PP VALUE: 004.5678  DATA: 45678
PICTURE: PP999999 VALUE: .0078000  DATA: 78000

```

Facendo la stessa cosa con OpenCOBOL:

```

SOURCE VALUE IS -1234.5678
PICTURE: 99999    VALUE: 01234    DATA: 01234
PICTURE: 999V99   VALUE: 234.56   DATA: 23456
PICTURE: S999V99  VALUE: -234.56   DATA: 2345v
PICTURE: 999V99PP VALUE: 004.5678  DATA: 45678
PICTURE: PP999999 VALUE: .0078000  DATA: 78000

```

Si osservi che nell'esempio le variabili scalari numeriche sono state dichiarate con l'opzione 'USAGE IS DISPLAY', che comunque sarebbe stata implicita, in modo da assicurare la visibilità del contenuto leggendo il livello 01.

72.9.5 Variabili numeriche modificate

Il modello di definizione di una variabile fatta per ricevere un valore numerico, può contenere simboli che applicano una modifica all'apparenza del valore. Nel momento in cui una variabile del genere riceve un valore, ciò che la variabile fornisce è un'informazione alfanumerica, che non può più essere usata per elaborazioni matematiche; al massimo, una variabile del genere può ricevere il risultato di un'espressione che generi un valore numerico.

Tabella 72.121. Alcuni simboli del modello di definizione di una variabile numerica che descrivono una trasformazione in formato alfanumerico.

Simbolo	Descrizione
B	Richiede l'inserimento di uno spazio.
0	Richiede l'inserimento di uno zero.
Z	Si usa soltanto nella parte sinistra del modello e richiede di indicare uno spazio al posto di una cifra zero.
*	Si usa soltanto nella parte sinistra del modello e richiede di indicare un asterisco al posto di una cifra zero.
,	In condizioni normali inserisce una virgola letterale. Si osservi che non può apparire la virgola come simbolo conclusivo del modello, perché in tal caso assumerebbe il valore di un delimitatore.
.	In condizioni normali rappresenta il punto di separazione tra la parte intera e la parte decimale. Si osservi che in un modello che prevede la modifica, non si può usare il simbolo 'V'.
+ -	Il segno '+' o il segno '-' indicano la posizione in cui si vuole appaia il segno del numero; se il segno viene ripetuto, le occorrenze successive alla prima rappresentano implicitamente la posizione di una cifra numerica, con soppressione degli zeri anteriori. Usando il segno '-' si dovrebbe ottenere la rappresentazione di un numero senza segno, quando questo ha un valore positivo.

Simbolo	Descrizione
CR	Questi simboli, che occupano due caratteri, vengono inseriti tali e quali nella rappresentazione della variabile. Sono utili queste sigle per la contabilità dei paesi di lingua inglese (<i>credit, debit</i>); a ogni modo è bene ricordare che non sono influenzate dal segno del valore numerico che viene ricevuto nella variabile.
DB	
\$	Si usa per mostrare il simbolo del dollaro, quando la valuta prevista nel sorgente del programma è quella predefinita.
/	Se il compilatore lo permette, inserisce una barra obliqua.
	Teoricamente, ogni altro simbolo che non abbia un significato preciso per la realizzazione dei modelli di definizione delle variabili, dovrebbe essere aggiunto tale e quale; in pratica, molto dipende dalle caratteristiche del compilatore.

Come esempio viene mostrato un piccolo programma con alcune variabili scalari numeriche modificate (*edited*), aventi modelli diversi, abbinato ognuna a una variabile strutturata. Alle variabili scalari viene assegnato lo stesso valore, in modo da poter confrontare come questo valore viene inteso e rappresentato.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. PICTURE-NUMERIC-EDITED.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN. 2005-02-25.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700*
000800 DATA DIVISION.
000900*
001000 WORKING-STORAGE SECTION.
001100 01 RECORD-A.
001200 02 A PICTURE S9(10)V9(5) USAGE IS DISPLAY.
001300 01 RECORD-B.
001400 02 B PICTURE +Z(9)9.9(5) USAGE IS DISPLAY.
001500 01 RECORD-C.
001600 02 C PICTURE CR+Z(7)9.9(5) USAGE IS DISPLAY.
001700 01 RECORD-D.
001800 02 D PICTURE +Z(7)9.9(5)DB USAGE IS DISPLAY.
001900 01 RECORD-E.
002000 02 E PICTURE *(9)9.9(5)+ USAGE IS DISPLAY.
002100 01 RECORD-F.
002200 02 F PICTURE ++(9)9.9(4)$ USAGE IS DISPLAY.
002300 01 RECORD-G.
002400 02 G PICTURE ++(9)9.9(4)$ USAGE IS DISPLAY.
002500 01 RECORD-H.
002600 02 H PICTURE -(10)9.9(4)$ USAGE IS DISPLAY.
002700 01 RECORD-I.
002800 02 I PICTURE +(10)9.9(4)$ USAGE IS DISPLAY.
002900*
003000 PROCEDURE DIVISION.
003100*
003200 MAIN.
003300 MOVE +123456.789 TO A.
003400 MOVE +123456.789 TO B.
003500 MOVE +123456.789 TO C.
003600 MOVE +123456.789 TO D.
003700 MOVE +123456.789 TO E.
003800 MOVE +123456.789 TO F.
003900 MOVE +123456.789 TO G.
004000 MOVE +123456.789 TO H.
004100 MOVE +123456.789 TO I.
004200 DISPLAY "SOURCE VALUE IS: +123456.789".
004300 DISPLAY "PICTURE: S9(10)V9(5) VALUE: ", A,
004400 " DATA: ", RECORD-A.
004500 DISPLAY "PICTURE: +Z(9)9.9(5) VALUE: ", B,
004600 " DATA: ", RECORD-B.
004700 DISPLAY "PICTURE: CR+Z(7)9.9(5) VALUE: ", C,
004800 " DATA: ", RECORD-C.
004900 DISPLAY "PICTURE: +Z(7)9.9(5)DB VALUE: ", D,
005000 " DATA: ", RECORD-D.
005100 DISPLAY "PICTURE: *(9)9.9(5)+ VALUE: ", E,
005200 " DATA: ", RECORD-E.
005300 DISPLAY "PICTURE: ++(9)9.9(4)$ VALUE: ", F,
005400 " DATA: ", RECORD-F.
005500 DISPLAY "PICTURE: ++(9)9.9(4)$ VALUE: ", G,
005600 " DATA: ", RECORD-G.
005700 DISPLAY "PICTURE: -(10)9.9(4)$ VALUE: ", H,
005800 " DATA: ", RECORD-H.

```

```

005900 DISPLAY "PICTURE: +(10)9.9(4)$ VALUE: ", I,
006000 " DATA: ", RECORD-I.
006100 STOP RUN.
006200*

```

Compilando il programma con TinyCOBOL, l'avvio dell'eseguibile che si ottiene genera il risultato seguente:

```

SOURCE VALUE IS: +123456.789
PICTURE: S9(10)V9(5) VALUE: 0000123456.78900 DATA: 00001234567890{
PICTURE: +Z(9)9.9(5) VALUE: + 123456.78900 DATA: + 123456.78900
PICTURE: CR+Z(7)9.9(5) VALUE: CR+ 123456.78900 DATA: CR+ 123456.78900
PICTURE: +Z(7)9.9(5)DB VALUE: + 123456.78900DB DATA: + 123456.78900DB
PICTURE: *(9)9.9(5)+ VALUE: ****123456.78900+ DATA: ****123456.78900+
PICTURE: ++(9)9.9(4)$ VALUE: *****123456.7890$ DATA: *****123456.7890$
PICTURE: ++(9)9.9(4)$ VALUE: *****+12.3456$ DATA: *****+12.3456$
PICTURE: -(10)9.9(4)$ VALUE: 12.3456$ DATA: 12.3456$
PICTURE: +(10)9.9(4)$ VALUE: +12.3456$ DATA: +12.3456$

```

Tra i vari risultati, si può osservare che la virgola è stata interpretata come un segno senza un ruolo preciso, pertanto si colloca semplicemente prima delle ultime quattro cifre, secondo la previsione del modello.

Intervenendo nella sezione '**CONFIGURATION SECTION**' è possibile invertire il ruolo del punto e della virgola, nella rappresentazione dei numeri; nello stesso modo, è possibile attribuire un simbolo differente per la valuta. L'esempio seguente è una variante di quello appena mostrato, con le modifiche necessarie per questo scopo. Si osservi che come simbolo di valuta è stata scelta la lettera «E».

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. PICTURE-NUMERIC-EDITED-BIS.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN. 2005-02-25.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700 CONFIGURATION SECTION.
000800 SPECIAL-NAMES. DECIMAL-POINT IS COMMA
000900 CURRENCY SIGN IS "E".
001000*
001100 DATA DIVISION.
001200*
001300 WORKING-STORAGE SECTION.
001400 01 RECORD-A.
001500 02 A PICTURE S9(10)V9(5) USAGE IS DISPLAY.
001600 01 RECORD-B.
001700 02 B PICTURE +Z(9)9.9(5) USAGE IS DISPLAY.
001800 01 RECORD-C.
001900 02 C PICTURE CR+Z(7)9.9(5) USAGE IS DISPLAY.
002000 01 RECORD-D.
002100 02 D PICTURE +Z(7)9.9(5)DB USAGE IS DISPLAY.
002200 01 RECORD-E.
002300 02 E PICTURE *(9)9.9(5)+ USAGE IS DISPLAY.
002400 01 RECORD-F.
002500 02 F PICTURE ++(9)9.9(4)E USAGE IS DISPLAY.
002600 01 RECORD-G.
002700 02 G PICTURE ++(9)9.9(4)E USAGE IS DISPLAY.
002800 01 RECORD-H.
002900 02 H PICTURE -(10)9.9(4)E USAGE IS DISPLAY.
003000 01 RECORD-I.
003100 02 I PICTURE +(10)9.9(4)E USAGE IS DISPLAY.
003200*
003300 PROCEDURE DIVISION.
003400*
003500 MAIN.
003600 MOVE +123456.789 TO A.
003700 MOVE +123456.789 TO B.
003800 MOVE +123456.789 TO C.
003900 MOVE +123456.789 TO D.
004000 MOVE +123456.789 TO E.
004100 MOVE +123456.789 TO F.
004200 MOVE +123456.789 TO G.
004300 MOVE +123456.789 TO H.
004400 MOVE +123456.789 TO I.
004500 DISPLAY "SOURCE VALUE IS: +123456.789".
004600 DISPLAY "PICTURE: S9(10)V9(5) VALUE: ", A,
004700 " DATA: ", RECORD-A.
004800 DISPLAY "PICTURE: +Z(9)9.9(5) VALUE: ", B,
004900 " DATA: ", RECORD-B.
005000 DISPLAY "PICTURE: CR+Z(7)9.9(5) VALUE: ", C,
005100 " DATA: ", RECORD-C.
005200 DISPLAY "PICTURE: +Z(7)9.9(5)DB VALUE: ", D,
005300 " DATA: ", RECORD-D.
005400 DISPLAY "PICTURE: *(9)9.9(5)+ VALUE: ", E,
005500 " DATA: ", RECORD-E.
005600 DISPLAY "PICTURE: ++(9)9.9(4)E VALUE: ", F,
005700 " DATA: ", RECORD-F.
005800 DISPLAY "PICTURE: ++(9)9.9(4)E VALUE: ", G,
005900 " DATA: ", RECORD-G.
006000 DISPLAY "PICTURE: -(10)9.9(4)E VALUE: ", H,
006100 " DATA: ", RECORD-H.
006200 DISPLAY "PICTURE: +(10)9.9(4)E VALUE: ", I,
006300 " DATA: ", RECORD-I.

```

```

005500      " DATA: ", RECORD-E.
005600  DISPLAY "PICTURE: ++(9)9.9(4)E  VALUE: ", F,
005700      " DATA: ", RECORD-F.
005800  DISPLAY "PICTURE: ++(9)9.9(4)E  VALUE: ", G,
005900      " DATA: ", RECORD-G.
006000  DISPLAY "PICTURE: -(10)9.9(4)E  VALUE: ", H,
006100      " DATA: ", RECORD-H.
006200  DISPLAY "PICTURE: +(10)9.9(4)E  VALUE: ", I,
006300      " DATA: ", RECORD-I.
006400  STOP RUN.
006500*

```

Compilando il programma con TinyCOBOL, l'avvio dell'eseguibile che si ottiene genera il risultato seguente:

```

SOURCE VALUE IS: +123456.789
PICTURE: S9(10)V9(5)  VALUE: 0000123456,78900  DATA: 00001234567890{
PICTURE: +Z(9)9.9(5)  VALUE: +      1.23456  DATA: +      1.23456
PICTURE: CR+Z(7)9.9(5)  VALUE: CR+    1.23456  DATA: CR+    1.23456
PICTURE: +Z(7)9.9(5)DB  VALUE: +      1.23456DB  DATA: +      1.23456DB
PICTURE: *(9)9.9(5)+  VALUE: *****1.23456+  DATA: *****1.23456+
PICTURE: ++(9)9.9(4)E  VALUE: *****12.3456E  DATA: *****12.3456E
PICTURE: ++(9)9.9(4)E  VALUE: *****123456,7890E  DATA: *****123456,7890E
PICTURE: -(10)9.9(4)E  VALUE:      123456,7890E  DATA:      123456,7890E
PICTURE: +(10)9.9(4)E  VALUE: +123456,7890E  DATA: +123456,7890E

```

Questa volta si può osservare che nel modello è il punto che perde il suo significato, apparendo nel risultato soltanto nella posizione prevista, allineando le cifre numeriche originali alla destra.

72.10 Note sull'utilizzo dell'insieme di caratteri universale con il COBOL

Lo standard COBOL del 1985 prevede sostanzialmente che si possano gestire informazioni alfanumeriche composte di simboli rappresentabili in byte, appartenenti pertanto al codice ASCII o EBCDIC. Con l'introduzione dell'insieme di caratteri universale, si pone il problema di gestire codifiche di tipo diverso, ben più grandi del solito byte. Purtroppo, però, le soluzioni adottate non sono semplici e lineari come nel passato.

72.10.1 Stringhe letterali

Le stringhe letterali che devono contenere simboli al di fuori del codice ASCII o EBCDIC, devono essere delimitate in modo differente. Generalmente sono disponibili due forme:

```
N"stringa_letterale"
```

```
NX"stringa_esadecimale"
```

La prima forma riguarda una stringa letterale composta secondo la forma codificata del carattere prevista dal compilatore (UTF-8, UTF-16 o altro); la seconda, ammesso che sia disponibile, viene espressa attraverso cifre esadecimali. Si osservi, però, che per poter esprimere una stringa del genere in forma esadecimale, occorre sapere in che modo il compilatore la interpreterà, dato che dipende dalla forma codificata del carattere adottata.

72.10.2 modello di definizione delle variabili

Nel modello di definizione di una variabile, la lettera 'N' rappresenta un carattere espresso secondo la codifica universale; la lettera «N» sta per *National*. Pertanto, si aggiunge anche una voce nuova all'opzione 'USAGE': 'USAGE IS NATIONAL'.

A seconda della forma codificata del carattere adottata dal compilatore, cambia la dimensione di una variabile del genere. Se si utilizzano codifiche del tipo UTF-8, che hanno una lunghezza variabile, può diventare impossibile stabilire in anticipo la dimensione in byte corrispondente. Anche per questo motivo, è improbabile che si possa usare lo standard UTF-8 con il COBOL.

72.10.3 Costanti figurative

Tra le costanti figurative, 'HIGH-VALUES' e 'LOW-VALUES' perdono di significato, se associate a una variabile dichiarata come 'USAGE IS NATIONAL'.

72.11 Divisione «PROCEDURE DIVISION»

La divisione 'PROCEDURE DIVISION' costituisce la quarta e ultima parte di un programma sorgente COBOL. La divisione si può suddividere in paragrafi, oppure in sezioni contenenti eventualmente dei paragrafi. All'interno delle sezioni o dei paragrafi, si inseriscono le istruzioni che descrivono la procedura del programma.

Le istruzioni sono inserite a gruppi, terminanti con un punto fermo, seguito da uno spazio; le istruzioni singole, che non costituiscono un gruppo autonomo, possono essere separate graficamente attraverso dei separatori (la virgola, il punto e virgola, la parola 'THEN').

Alcune istruzioni, quando non costituiscono un gruppo autonomo, possono collocarsi solo alla fine del gruppo. Si tratta precisamente di 'GO TO' e di 'STOP RUN'.

La divisione può articolarsi in tre modi diversi; quello che si vede descritto nello schema segue è il più semplice, perché non fa uso delle sezioni:

```

[PROCEDURE DIVISION.
-----
{paragraph-name.
 [sentence]...}...

```

Se si usano le sezioni, i paragrafi devono essere contenuti tutti all'interno di sezioni:

```

[PROCEDURE DIVISION.
-----
/ section-name SECTION [segment-number]. \
| ----- |
| {paragraph-name. >... |
| [sentence]...}... |
\ ----- /

```

Eventualmente ci può essere un gruppo iniziale di sezioni speciali; in tal caso, è obbligatorio suddividere il resto del programma in sezioni:

```

[PROCEDURE DIVISION.
-----
DECLARATIVES.
-----
/ section-name SECTION [segment-number]. \
| ----- |
| USE statement |
| --- |
| {paragraph-name. >... |
| [sentence]...}... |
\ ----- /
END DECLARATIVES.
-----
/ section-name SECTION [segment-number]. \
| ----- |
| {paragraph-name. >... |
| [sentence]...}... |
\ ----- /

```

Il primo gruppo di istruzioni a essere eseguito è quello che si trova nel primo paragrafo della prima sezione; escludendo quelli inseriti in un blocco 'DECLARATIVES'. In condizioni normali, la sequenza dei gruppi di istruzioni eseguiti prosegue con quelli successivi, salvo quando si incontrano istruzioni speciali che richiedono esplicitamente di modificare questo tipo di flusso.

72.11.1 Gruppo di sezioni «DECLARATIVES»

Quando all'inizio della divisione 'PROCEDURE DIVISION' appare la parola chiave 'DECLARATIVES', che inizia dall'area A del modulo di programmazione, le sezioni dichiarate fino alla riga dove appare

'END DECLARATIVES' (sempre a partire dall'area A), non vengono eseguite normalmente, ma solo al verificarsi di certe condizioni.

```
DECLARATIVES.
-----
/ section-name SECTION [segment-number]. \
| ----- |
| USE statement |
| < --- >... |
| {paragraph-name. |
| [sentence]...}... |
| \ |
END DECLARATIVES.
-----
```

Ogni sezione di questo gruppo speciale, inizia con una o più istruzioni 'USE', prima di procedere con dei paragrafi contenenti altre istruzioni. L'istruzione 'USE' serve ad abbinare l'esecuzione della sezione (a partire dal primo dei suoi paragrafi), a condizione che si verifichi una certa condizione:

```

                                     / {file-name}... \
                                     | INPUT |
                                     | ----- |
USE AFTER STANDARD < ----- > PROCEDURE ON < OUTPUT >
----- | ERROR | ----- |
\ ----- / | I-O |
                                     | ----- |
                                     \ EXTEND |
                                     | ----- |

```

Tenendo conto che le parole chiave 'EXCEPTION' e 'ERROR' del modello sono equivalenti, si intende che questa istruzione serve ad attivare la sezione che la contiene se si verifica una condizione di errore, che non sia stato gestito diversamente all'interno del programma, riguardante: un certo file (*file-name*), un file qualunque aperto in lettura ('INPUT'), scrittura ('OUTPUT'), lettura e scrittura ('I-O') o in estensione ('EXTEND').

Viene mostrato l'esempio di un piccolo programma completo, che ha lo scopo di leggere un file ('input.txt') e di mostrarne il contenuto sullo schermo:

```
000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-DECLARATIVES.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN. 2005-02-26.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700*
000800 INPUT-OUTPUT SECTION.
000900*
001000 FILE-CONTROL.
001100*
001200 SELECT FILE-DA-LEGGERE ASSIGN TO 'input.txt'
001300 ORGANIZATION IS
001350 LINE SEQUENTIAL
001400 FILE STATUS IS
001450 STATO-FILE-DA-LEGGERE.
001500*
001600 DATA DIVISION.
001700*
001800 FILE SECTION.
001900*
002000 FD FILE-DA-LEGGERE.
002100 01 RECORD-DA-LEGGERE PIC X(79).
002200*
002300 WORKING-STORAGE SECTION.
002400 77 STATO-FILE-DA-LEGGERE PIC XX.
002500*
002600 PROCEDURE DIVISION.
002700*
002800 DECLARATIVES.
002900 FILE-ACCESS-ERROR SECTION.
003000 USE AFTER STANDARD ERROR PROCEDURE ON INPUT.
003100 FILE-ACCESS-ERROR-RECOVERY.
003200 DISPLAY "FILE ACCESS ERROR: ",
003250 STATO-FILE-DA-LEGGERE.
003300 STOP RUN.
003400 END DECLARATIVES.
```

```
003500*
003550 MAIN-PROCEDURE SECTION.
003600 MAIN.
003700 OPEN INPUT FILE-DA-LEGGERE.
003800 PERFORM LETTURA UNTIL 0 = 1.
003900 CLOSE FILE-DA-LEGGERE.
004000*
004100 STOP RUN.
004200*
004300 LETTURA.
004400 READ FILE-DA-LEGGERE.
004500 DISPLAY RECORD-DA-LEGGERE.
004600*
```

Si può osservare nel programma che il ciclo di lettura non termina mai, perché la condizione '0 = 1' non si può avverare. Così facendo, dato che la lettura non prevede alcun controllo del superamento della fine del file, si verifica un errore che viene preso in considerazione dalla sezione 'FILE-ACCESS-ERROR'.

Compilando il programma con OpenCOBOL, l'avvio dell'eseguibile che si ottiene genera un risultato simile a quello seguente:

```
aaaaaaaaaaaaaaaaaaaaa
bbbbbbbbbbbbbbbbbbbb
cccccccccccccccccccc
FILE ACCESS ERROR: 10
```

In pratica, alla fine del file termina la visualizzazione del suo contenuto e si ottiene un messaggio di errore, come organizzato nella sezione 'FILE-ACCESS-ERROR'.

72.11.2 Sezioni e segmenti

Le sezioni della divisione 'PROCEDURE DIVISION', oltre al nome possono indicare un numero di segmento, che può andare da zero a 99.

```
section-name SECTION [segment-number].
```

Il numero di segmento serve a raggruppare tutte le sezioni con lo stesso numero in uno stesso segmento, allo scopo di sapere, quale parte del programma deve rimanere simultaneamente nella memoria centrale durante il funzionamento.

Si dividono precisamente due tipi di segmenti: quelli fissi, con numeri da 00 a 49, e quelli indipendenti, da 50 a 99. I segmenti numerati fino al numero 49 devono rimanere sempre in memoria, mentre gli altri devono esserci solo per il tempo necessario al loro funzionamento. Per questa ragione, le sezioni dichiarate nella zona 'DECLARATIVES', possono essere associate soltanto a segmenti fissi (da 00 a 49).

Naturalmente, questa possibilità di segmentare il programma dipende dal compilatore, che potrebbe limitarsi semplicemente a ignorare il numero di segmento.

72.11.3 Gruppi di istruzioni e istruzioni condizionali

Un gruppo di istruzioni si evidenzia per la presenza del punto fermo conclusivo (seguito da uno spazio). Le istruzioni che non costituiscono gruppi singoli possono essere separate, oltre che con lo spazio, con la virgola, il punto e virgola, e con la parola 'THEN'.

Le istruzioni condizionali sono quelle che alterano la sequenza normale dell'esecuzione delle istruzioni, sulla base della verifica di una condizione. L'istruzione condizionale tipica è 'IF', ma molte altre istruzioni prevedono delle parole opzionali per descrivere un'azione da compiere al verificarsi di una certa condizione.

```

                                     / ----- \
                                     | { statement-1 }... | | { statement-2 }... | |
IF condition-1 < ----- > | ELSE < ----- > |
-- | NEXT SENTENCE | | NEXT SENTENCE | |
\ ----- / \ ----- /

```

Quello che si vede sopra è lo schema sintattico dell'istruzione 'IF',

che incorpora a sua volta altre istruzioni. Naturalmente, le istruzioni incorporate possono contenere altre istruzioni condizionali annidate; in ogni caso, non è possibile suddividere una struttura del genere in gruppi di istruzioni più piccoli, pertanto il punto fermo finale può apparire solo alla fine della struttura più esterna.

```

000000 IF ALTEZZA IS GREATER THAN 190
000000     THEN
000000         DISPLAY "LA PERSONA E' MOLTO ALTA!",
000000         PERFORM PERSONA-MOLTO-ALTA;
000000     ELSE
000000         IF ALTEZZA IS GREATER THAN 170
000000             THEN
000000                 DISPLAY "LA PERSONA E' ABBASTANZA ALTA.",
000000                 PERFORM PERSONA-ALTA;
000000             ELSE
000000                 DISPLAY "LA PERSONA HA UN'ALTEZZA ",
000000                 "MEDIA O BASSA".

```

L'esempio mostra un'istruzione 'IF' annidata, dove sono stati usati i vari separatori disponibili, per facilitare la lettura: la parola 'THEN' non fa parte dell'istruzione, ma introduce qui le istruzioni da eseguire nel caso la condizione si avveri; la virgola viene usata per terminare le istruzioni singole, mentre il punto e virgola si usa per concludere quelle istruzioni dopo le quali si passa all'alternativa (introdotta dalla parola chiave 'ELSE').

Il punto fermo finale è molto importante, perché rappresenta l'unico modo per stabilire dove finisce tutta la struttura, dal momento che nel linguaggio non è previsto l'uso di parole come «end if».

72.11.4 Sezioni, paragrafi e qualificazione

Quando la parte procedurale del programma si suddivide in sezioni, i nomi dei paragrafi devono essere univoci soltanto nell'ambito della sezione in cui vengono dichiarati.

Quando si deve fare riferimento al nome di un paragrafo che non è unico nel programma, si deve usare la qualificazione per distinguere a quale sezione si sta facendo riferimento; eccezionalmente, se si tratta della sezione in cui ci si trova già, la qualificazione è implicita.

La qualificazione si ottiene aggiungendo la parola 'OF', oppure 'IN', seguita dal nome della sezione.

```

/ \
| IN |
paragraph-name < -- > section-name
| OF |
\ -- /

```

72.11.5 Espressioni aritmetiche

L'espressione aritmetica è ciò che si traduce in un valore numerico, eventualmente attraverso l'uso di operatori. Gli operatori aritmetici disponibili nel linguaggio COBOL sono molto pochi, limitando le possibilità alle quattro operazioni.

È importante osservare che gli operatori aritmetici, tranne nel caso delle parentesi, vanno separati dai loro argomenti; diversamente, il segno '-' verrebbe confuso come carattere che compone una parola. Per esempio, 'A - B' è un'espressione che rappresenta una sottrazione, mentre 'A-B' è una parola.

Tabella 72.137. Espressioni aritmetiche.

Espressione	Descrizione
+ x	Non modifica il segno di x.
- x	Inverte il segno di x.
x + y	Somma i due operandi.
x - y	Sottrae da x il valore di y.
x * y	Moltiplica i due operandi.

Espressione	Descrizione
x / y	Divide il primo operando per il secondo.
(...)	Cambia la precedenza stabilendo che quanto contenuto tra parentesi va calcolato prima di ciò che si trova all'esterno.

L'ordine di precedenza nelle espressioni aritmetiche è quello consueto: prima gli operatori unari, che si applicano a un operando singolo, poi la moltiplicazione e la divisione, quindi la somma e la sottrazione.

72.11.6 Espressioni condizionali

Nel linguaggio COBOL si distinguono diversi tipi di espressioni condizionali elementari, che vengono descritte nelle sezioni successive. Le espressioni elementari, a loro volta, si possono combinare in espressioni composte, con l'uso di operatori booleani ed eventualmente con l'aiuto di parentesi tonde per modificare l'ordine di valutazione.

72.11.6.1 Condizioni di relazione

Le condizioni di relazione stabiliscono un confronto tra due valori, che possono essere rappresentati da variabili, costanti o da espressioni aritmetiche. Segue lo schema sintattico:

```

/ IS [NOT] GREATER THAN \
| ----- |
| IS [NOT] LESS THAN |
| ----- |
/ identifier-1 \ | IS [NOT] EQUAL TO | / identifier-2 \
| ----- | | ----- |
< literal-1 > < ----- > < literal-2 >
| ----- | | ----- |
\ arith-expression-1 / | IS [NOT] > | \ arith-expression-2 /
| ----- | | ----- |
| IS [NOT] < |
| ----- |
\ IS [NOT] = /
| ----- |

```

Tabella 72.139. Significato degli operatori di relazione.

Operatore	Descrizione
IS [NOT] GREATER THEN -----	maggiore di, non maggiore di
IS [NOT] > -----	maggiore di, non maggiore di
IS [NOT] LESS THEN -----	minore di, non minore di
IS [NOT] < -----	minore di, non minore di
IS [NOT] EQUAL TO -----	uguale a, diverso da
IS [NOT] = -----	uguale a, diverso da
IS GREATER THAN OR EQUAL TO -----	maggiore o uguale a
IS >= --	maggiore o uguale a
IS LESS THAN OR EQUAL TO -----	minore o uguale a
IS <= --	minore o uguale a

Quando gli operandi sono entrambi numerici, indipendentemente dal fatto che la loro rappresentazione sia in forma di «indice» ('INDEX'), compatta ('COMPUTATIONAL') o in forma di byte ('DISPLAY'), il confronto si basa sul valore numerico che esprimono, tenendo conto del segno, se c'è, considerando positivi i valori senza segno.

Quando si confrontano operandi alfanumerici, o quando anche uno solo è di tipo alfanumerico, il confronto avviene in modo lessicografico (in base all'ordinamento previsto dalla codifica adottata).

72.11.6.2 Condizioni di classe

La condizione di classe serve a stabilire se l'operando a cui si applica è numerico o alfabetico. È numerico un operando che è composto soltanto di cifre da '0' a '9', con il segno eventuale; è alfabetico un operando composto soltanto dalle lettere alfabetiche ed eventualmente da spazi.

La condizione di classe si utilizza solo per verificare il contenuto di variabili che sono state dichiarate con una rappresentazione in byte ('**USAGE IS DISPLAY**').

Segue lo schema sintattico per esprimere la condizione di classe:

```

      /          \
      | NUMERIC  |
      |-----> |
identifier IS [NOT] <----->
      |-----> |
      | ALPHABETIC |
      |-----> |
      \          /
  
```

Naturalmente, se si usa la parola chiave '**NOT**', si intende invertire il significato della condizione.

72.11.6.3 Nomi di condizione

I nomi di condizione, che si dichiarano nella divisione '**DATA DIVISION**' con il numero di livello 88, servono a descrivere il confronto della variabile a cui si riferiscono con i valori che rappresentano.

Supponendo di avere dichiarato il nome di condizione '**PARI**' nel modo seguente:

```

000000 02 CODICE          PIC 9.
000000 88 PARI           0, 2, 4, 6, 8.
000000 88 DISPARI       1, 3, 5, 7, 9.
000000 88 BASSO         0 THRU 4.
000000 88 ALTO          5 THRU 9.
  
```

Nella divisione '**PROCEDURE DIVISION**' potrebbero apparire righe come quelle successive, per verificare che la variabile '**CODICE**' contenga un valore pari:

```

000000 IF PARI
000000 THEN
000000     PERFORM ...;
000000 ELSE
000000     ...
  
```

72.11.6.4 Condizioni di segno

La condizione di segno permette di stabilire se un'espressione aritmetica (e può essere anche solo una costante o una variabile numerica) è positiva, negativa o se vale esattamente zero:

```

      / POSITIVE  \
      |-----> |
arithmetic-expression IS [NOT] <----->
      |-----> |
      | NEGATIVE  |
      |-----> |
      |-----> |
      | ZERO      |
      |-----> |
      \          /
  
```

72.11.6.5 Condizioni composte e negate

Attraverso gli operatori booleani comuni, si possono definire delle condizioni composte, oppure negate. Si utilizzano le parole chiave '**AND**', '**OR**' e '**NOT**' per esprimere gli operatori booleani noti con lo stesso nome. Con l'ausilio delle parentesi tonde si possono modificare le precedenze nella valutazione delle espressioni.

Il linguaggio COBOL prevede una forma abbreviata per esprimere delle condizioni di relazione composte. Si osservi l'espressione seguente:

```
A > B OR A > C OR A < D
```

Questa potrebbe essere abbreviata così:

```
A > B OR > C OR < D
```

Tuttavia, si comprende che l'abbreviazione comporta maggiore difficoltà interpretativa nella lettura umana del programma sorgente.

72.11.7 Avverbi comuni

Per «avverbi comuni» qui si intendono delle parole chiave che possono far parte di varie istruzioni, fornendo però lo stesso tipo di funzionalità.

Tabella 72.144. Alcuni avverbi comuni.

Avverbio	Descrizione
ROUNDED	Quando una variabile deve ricevere il risultato di un'espressione aritmetica e non ha la possibilità di rappresentare in modo esatto i decimali, con l'uso dell'avverbio ' ROUNDED ' si chiede di assegnare un valore arrotondato nella cifra meno significativa.
SIZE ERROR	Quando una variabile deve ricevere il risultato di un'espressione aritmetica e non ha la possibilità di rappresentare alcune cifre più significative, si verifica un errore, che può essere espresso dalla condizione ' SIZE ERROR '. La verifica di questa condizione implica l'indicazione di un'istruzione da eseguire se si verifica questo tipo di errore.
CORRESPONDING	Alcune istruzioni prevedono l'uso dell'avverbio ' CORRESPONDING ' per fare riferimento a variabili strutturate che contengono campi con lo stesso nome, pur non avendo la stessa struttura. Generalmente si usa per assegnare un gruppo di variabili a un altro gruppo, con lo stesso nome, in un'altra struttura.

72.12 Istruzioni della divisione «PROCEDURE DIVISION»

Nelle sezioni successive sono raccolti e descritti, in ordine alfabetico, i modelli sintattici delle istruzioni principali del linguaggio COBOL, da usare nella divisione '**PROCEDURE DIVISION**'.

72.12.1 Istruzione «ACCEPT»

L'istruzione '**ACCEPT**' permette di ricevere un'informazione da una fonte esterna al programma e di assegnarla a una variabile. Generalmente si usa questa istruzione per consentire all'utente l'inserimento di un valore attraverso il terminale che sta utilizzando, ma, a seconda delle possibilità offerte dal compilatore, può servire anche per l'acquisizione di altri dati.

```

      .--      / mnemonic-name  \  --.
      |      |                  |
      |      | implementor-name |
      |      |                  |
ACCEPT identifier FROM < DATE >
      |      | DATE            |
      |      | DAY             |
      |      | ---            |
      |      | TIME           |
      |      | ---            |
      --      \              /  --
  
```

La fonte di dati per l'istruzione '**ACCEPT**' può essere dichiarata attraverso un nome mnemonico, definito nel paragrafo '**SPECIAL-NAMES**' della sezione '**INPUT-OUTPUT SECTION**' (se-

zione 72.4.3), un nome particolare che dipende da funzionalità speciali del compilatore, oppure un nome che fa riferimento alla data o all'orario attuale (le parole chiave 'DATE', 'DAY', 'TIME').

Tabella 72.146. Parole chiave standard per definire l'accesso alle informazioni data-orario.

Parola chiave	Descrizione
DATE	Fornisce la data attuale, formata da sei cifre numeriche, secondo la forma <i>yyymmdd</i> (due cifre per l'anno, due per il mese e due per il giorno).
DAY	Fornisce il giorno attuale, formato da cinque cifre numeriche, secondo la forma <i>yyddd</i> (due cifre per l'anno e tre cifre per il giorno, espresso in quantità di giorni trascorsi dall'inizio dell'anno).
TIME	Fornisce l'orario attuale, formato da otto cifre numeriche, secondo la forma <i>hhmmsscc</i> (due cifre per l'ora, due per i minuti, due per i secondi e due per i centesimi di secondo).

L'esempio seguente dimostra il funzionamento e l'utilizzo di queste parole chiave standard:

```
000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-ACCEPT-DATE-TIME.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN. 2005-02-27.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700*
000800 DATA DIVISION.
000900*
001000 WORKING-STORAGE SECTION.
001100 77 MY-DATE PIC X(30).
001200 77 MY-DAY PIC X(30).
001300 77 MY-TIME PIC X(30).
001400*
001500 PROCEDURE DIVISION.
001600*
001700 MAIN.
001800 ACCEPT MY-DATE FROM DATE.
001900 ACCEPT MY-DAY FROM DAY.
002000 ACCEPT MY-TIME FROM TIME.
002100 DISPLAY "DATE: ", MY-DATE.
002200 DISPLAY "DAY: ", MY-DAY.
002300 DISPLAY "TIME: ", MY-TIME.
002400*
002500 STOP RUN.
002600*
```

Avviando questo programma il giorno 27 gennaio 2005, alle ore 13:30.45, si dovrebbe ottenere il risultato seguente:

```
DATE: 050227
DAY: 05058
TIME: 13304500
```

Tabella 72.149. Parole chiave non standard.

Parola chiave	Descrizione
CONSOLE	Quando non si specifica la fonte dei dati per l'istruzione 'ACCEPT', si intende il terminale dal quale il programma è stato avviato; spesso, i compilatori considerano l'uso della parola chiave 'CONSOLE', o di 'SYSIN', come sinonimo di questo comportamento, anche se è quello predefinito.
SYSIN	
COMMAND-LINE	I compilatori per i sistemi Unix consentono spesso di accedere al contenuto della riga di comando usata per avviare il programma, attraverso l'uso di questa parola chiave.

L'esempio successivo dimostra l'uso di un nome mnemonico per dichiarare l'origine dei dati. Sono evidenziate le righe più

significative:

```
000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-ACCEPT.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN. 2005-02-27.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700 CONFIGURATION SECTION.
000800 SOURCE-COMPUTER.
000900 OPENCOBOL.
001000 SPECIAL-NAMES.
001100 CONSOLE IS STANDARD-INPUT.
001200*
001300 DATA DIVISION.
001400*
001500 WORKING-STORAGE SECTION.
001600 77 MESSAGGIO PIC X(30).
001700*
001800 PROCEDURE DIVISION.
001900*
002000 MAIN.
002100 DISPLAY "INSERISCI IL MESSAGGIO".
002200 ACCEPT MESSAGGIO FROM STANDARD-INPUT.
002300 DISPLAY "HAI INSERITO: ", MESSAGGIO.
002400*
002500 STOP RUN.
002600*
```

72.12.2 Istruzione «ADD»

L'istruzione 'ADD' consente di eseguire delle somme. Sono previsti diversi formati per l'utilizzo di questa istruzione.

```

/          \
| identifier-1 |
ADD < >... TO { identifier-n [ROUNDED] }...
--- | literal-1 |  --  -----
\          /

[ ON SIZE ERROR imperative-statement ]
-----
```

Nello schema sintattico appena mostrato, si vede che dopo la parola chiave 'ADD' si elencano delle costanti o variabili con valore numerico, da sommare assieme, sommando poi quanto ottenuto al contenuto delle variabili specificate dopo la parola chiave 'TO'. L'opzione 'ROUNDED' richiede di eseguire un arrotondamento se la variabile ricevente non può rappresentare in modo esatto il valore; l'opzione 'SIZE ERROR' serve a eseguire un'istruzione nel caso una delle variabili riceventi non possa accogliere la porzione più significativa del valore ottenuto dalla somma. Si osservi l'esempio seguente:

```
000000 ADD 1, 2, 3, TO A.
```

Supponendo che la variabile 'A', prima della somma contenga il valore 10, dopo la somma contiene il valore 16 (1+2+3+10).

```

/          \ /          \
| identifier-1 | | identifier-2 |
ADD < > < >...
--- | literal-1 | | literal-2 |
\          / \          /

GIVING { identifier-n [ROUNDED] }...
-----

[ ON SIZE ERROR imperative-statement ]
-----
```

Quando al posto della parola chiave 'TO', si usa 'GIVING', la somma dei valori che precede tale parola chiave viene assegnata alle variabili indicate dopo, senza tenere in considerazione il loro valore iniziale nella somma. Valgono le stesse considerazioni già fatte a proposito delle opzioni 'ROUNDED' e 'SIZE ERROR'. Si osservi l'esempio seguente:

```
000000 ADD 1, 2, 3, GIVING A.
```

Qualunque sia il valore iniziale della variabile 'A', dopo la somma

questa contiene il valore 6 (1+2+3).

```

      /          \
      | CORR      |
      |----->  | identifier-1 TO identifier-2 [ROUNDED]
      | CORRESPONDING |
      |----->  |
      \          /

      [ ON SIZE ERROR imperative-statement ]
  
```

In questo ultimo caso, la somma fa riferimento a variabili strutturate, dove i campi della prima variabile devono essere sommati ai campi della seconda variabile che hanno lo stesso nome della prima. Valgono le stesse considerazioni già fatte a proposito delle opzioni 'ROUNDED' e 'SIZE ERROR'.

72.12.3 Istruzione «CLOSE»

Attraverso l'istruzione 'CLOSE' si può chiudere un file aperto. Questa istruzione non riguarda i file definiti esplicitamente per le funzionalità di riordino e fusione del COBOL, perché questi non vengono aperti. La sintassi dell'istruzione può essere più o meno ricca, a seconda delle estensioni che offre il compilatore; tuttavia, lo schema seguente si adatta alla maggior parte delle situazioni:

```

      /          \          /          \          /          \
      | file-name-1 | WITH <-----> | NO REWIND | | |
      |----->  |          |          | LOCK   | |
      |          |          |          |----->  |
      \          /          \          \          \          \
  
```

Il file indicato viene chiuso, eventualmente con delle opzioni. Se si tratta di un file sequenziale a nastro, si può utilizzare l'opzione 'NO REWIND', con la quale si vuole evitare che il nastro venga riavvolto automaticamente dopo la chiusura, così da poter accedere eventualmente a un file successivo, già esistente o da creare sullo stesso nastro. L'opzione 'LOCK' serve a impedire che il file possa essere riaperto nel corso del funzionamento del programma.

Nel caso si utilizzino dei nastri, quelli che il programma ha chiuso senza riavvolgere, vengono comunque riavvolti alla conclusione del programma stesso; inoltre, alla conclusione del programma vengono chiusi automaticamente i file che sono rimasti ancora aperti.

72.12.4 Istruzione «COMPUTE»

L'istruzione 'COMPUTE' consente di calcolare un'espressione aritmetica, assegnando il risultato a una o più variabili:

```

      COMPUTE { identifier [ROUNDED] }... = arithmetic-expression
      [ ON SIZE ERROR imperative-statement ]
  
```

La variabile che nello schema sintattico appare con il nome *identifier* deve essere scalare e di tipo numerico, anche se può contenere una maschera di modifica. Possono essere indicate più variabili a sinistra del segno '=' e ognuna riceve una copia del risultato dell'espressione alla destra.

L'opzione 'ROUNDED' serve a richiedere un arrotondamento se la variabile ricevente non può rappresentare il risultato con la stessa precisione ottenuta dal calcolo dell'espressione; l'opzione 'SIZE ERROR' consente di richiamare un'istruzione nel caso una delle variabili riceventi non fosse in grado di contenere la parte più significativa del valore ottenuto calcolando l'espressione.

```

000000      COMPUTE D = A * B + C.
  
```

L'esempio mostra che si vuole assegnare alla variabile 'D' il risultato dell'espressione 'A * B + C' (A moltiplicato B, sommato a C).

72.12.5 Istruzione «DELETE»

L'istruzione 'DELETE' cancella un record logico da un file organizzato in modo relativo o a indice (sono esclusi i file organizzati in modo sequenziale).

```

DELETE file-name RECORD [INVALID KEY imperative-statement]
-----
  
```

Per poter cancellare un record è necessario che il file sia stato aperto in lettura e scrittura ('I-O').

Se il file viene utilizzato con un accesso sequenziale, l'opzione 'INVALID KEY' non è applicabile e non deve essere scritta nell'istruzione. Inoltre, utilizzando un accesso sequenziale, prima di eseguire un'istruzione 'DELETE' è necessario che il puntatore del record sia stato posizionato attraverso un'istruzione 'READ'. L'istruzione 'READ' deve precedere immediatamente l'istruzione 'DELETE', che così può cancellare il record appena letto.

Quando il file viene utilizzato con un accesso diretto ('RANDOM') o dinamico ('DYNAMIC'), l'opzione 'INVALID KEY' è obbligatoria, a meno di avere dichiarato un'azione alternativa, in caso di errore, nella zona di istruzioni definite come 'DECLARATIVES', all'inizio della divisione 'PROCEDURE DIVISION'. Per individuare il record da cancellare, si fa riferimento alla chiave, come specificato dalla dichiarazione 'RECORD KEY', associata al file in questione. Se si tenta di cancellare un record indicando una chiave che non esiste, si ottiene l'errore che fa scattare l'esecuzione dell'istruzione associata all'opzione 'INVALID KEY'.

Dipende dal compilatore il modo in cui viene trattato effettivamente il record da cancellare: questo potrebbe essere sovrascritto con un valore prestabilito, oppure potrebbe essere semplicemente segnato per la cancellazione; in ogni caso, il record non viene cancellato fisicamente dal file.

Quando si accede al file attraverso un indice, bisogna considerare che la cancellazione può provocare la comparsa di record con chiavi doppie, se la cancellazione implica la sovrascrittura del record con un certo valore; inoltre, se il file contiene record con chiavi doppie, la cancellazione di un record specificando la sua chiave, può portare a cancellare quello sbagliato. Pertanto, in presenza di file a indice con chiavi doppie, conviene usare un accesso sequenziale per individuare in modo esatto il record da cancellare.

72.12.6 Istruzione «DISPLAY»

L'istruzione 'DISPLAY' consente di emettere un messaggio attraverso un dispositivo che consenta di farlo. Generalmente, se usata senza opzioni, la visualizzazione avviene attraverso il terminale dal quale è stato avviato il programma.

```

      /          \          /          \          /          \
      | literal   | |          | implementor-name | |
      |----->  | >... | UPON <-----> |          |
      | identifier | |          | mnemonic-name   | |
      |----->  |          |          |----->  |
      \          /          \          \          \          \
  
```

Osservando lo schema sintattico si vede che dopo la parola chiave 'DISPLAY' si possono mettere delle costanti letterali o dei nomi di variabile. Questi elementi possono rappresentare sia valori alfanumerici, sia numerici (tuttavia, il compilatore potrebbe rifiutarsi di accettare delle variabili di tipo 'INDEX'): è il compilatore che provvede a eseguire le conversioni necessarie. L'elenco di costanti o di variabili viene concatenato prima della visualizzazione.

L'aggiunta dell'opzione 'UPON' consente di specificare dove deve essere emesso il messaggio. Si può indicare una parola chiave definita dal compilatore, che identifica qualche tipo di dispositivo, oppure un nome mnemonico, da specificare nel paragrafo 'SPECIAL-NAMES' della sezione 'INPUT-OUTPUT SECTION' (sezione 72.4.3).

Tabella 72.161. Parole chiave non standard.

Parola chiave	Descrizione
CONSOLE	Quando non si specifica la fonte dei dati per l'istruzione 'ACCEPT', si intende il terminale dal quale il programma è stato avviato; spesso, i compilatori considerano l'uso della parola chiave 'CONSOLE', o di 'SYSOUT', come sinonimo di questo comportamento, anche se è quello predefinito.
SYSOUT	

L'esempio successivo mostra un uso abbastanza comune dell'istruzione 'DISPLAY':

```
000000 DISPLAY "ATTENZIONE: ", A, " + ", B, " = ", C.
```

L'esempio mostra in particolare il concatenamento che si vuole ottenere. Si ricorda che non è importante se le variabili utilizzate nell'istruzione sono alfanumeriche o numeriche, perché è il compilatore che provvede a convertire tutto nel modo più appropriato al tipo di dispositivo che deve emettere il messaggio.

72.12.7 Istruzione «DIVIDE»

L'istruzione 'DIVIDE' consente di eseguire delle divisioni, fornendone il risultato ed eventualmente il resto. Sono previsti diversi formati per l'utilizzo di questa istruzione.

```

      /          \
      | identifier-1 |
DIVIDE <          > INTO { identifier-2 [ROUNDED] }...
      | literal-1   |
      \          /

[ ON SIZE ERROR imperative-statement ]
-----

```

Nello schema sintattico appena mostrato, si vede che dopo la parola chiave 'DIVIDE' viene indicato un valore, in forma costante o attraverso una variabile; questo valore viene diviso per la variabile indicata dopo la parola chiave 'INTO' e il risultato viene assegnato alla stessa variabile che funge da divisore. Se appaiono più variabili dopo la parola 'INTO', la divisione viene ripetuta per ognuna di quelle, assegnando rispettivamente il risultato.

L'opzione 'ROUNDED' richiede di eseguire un arrotondamento se la variabile ricevente non può rappresentare in modo esatto il valore; l'opzione 'SIZE ERROR' serve a eseguire un'istruzione nel caso una delle variabili riceventi non possa accogliere la porzione più significativa del valore ottenuto dalla somma. Si osservi l'esempio seguente:

```
000000 DIVIDE 100 INTO A.
```

Supponendo che la variabile 'A', prima della divisione contenga il valore 5, dopo l'operazione contiene il valore 20 (100/5). Si potrebbe scrivere la stessa cosa utilizzando l'istruzione 'COMPUTE':

```
000000 COMPUTE A = 100 / A.
```

Lo schema sintattico successivo mostra l'utilizzo di 'DIVIDE' in modo da non alterare i valori utilizzati come divisori:

```

      /          \ /          \ /          \
      | identifier-1 | | INTO | | identifier-2 |
DIVIDE <          > < ---- > <
      | literal-1   | | BY   | | literal-2   |
      \          /  \ -- /  \          /

GIVING identifier-3 [ROUNDED]
-----
[ REMAINDER identifier-4 [ROUNDED] ]
-----
[ ON SIZE ERROR imperative-statement ]
-----

```

Nella forma appena mostrata, dove le parole 'INTO' e 'BY' sono equivalenti, la divisione avviene immettendo il risultato dell'operazione nella variabile indicata dopo la parola 'GIVING'. Valgono le stesse considerazioni già fatte a proposito delle opzioni 'ROUNDED' e 'SIZE

ERROR'. Si osservi l'esempio seguente che ripete sostanzialmente l'esempio già mostrato in precedenza:

```
000000 DIVIDE 100 BY 5 GIVING A.
```

Utilizzando l'opzione 'REMAINDER', si fa in modo che il resto della divisione venga inserito nella variabile che segue tale parola. Tuttavia, si osservi che per resto si intende ciò che rimane moltiplicando il quoziente ottenuto (*identifier-3*) per il divisore (*identifier-2* o *literal-2*), sottraendo poi questo valore ottenuto dal dividendo (*identifier-1* o *literal-1*). Si osservi l'esempio che segue:

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-DIVIDE.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN. 2005-02-27.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700*
000800 DATA DIVISION.
000900*
001000 WORKING-STORAGE SECTION.
001100 77 A PIC 9(10)V99.
001200 77 B PIC 9(10)V99.
001400*
001500 PROCEDURE DIVISION.
001600*
001700 MAIN.
001800 DIVIDE 100 BY 3 GIVING A REMAINDER B.
001900 DISPLAY "100 / 3 = ", A, " CON IL RESTO DI ", B.
002000*
002100 STOP RUN.
002200*

```

Una volta compilato questo programma, se viene messo in funzione si dovrebbe ottenere il risultato seguente, che dovrebbe chiarire di che tipo di resto si parla con questa istruzione:

```
100 / 3 = 0000000033.33 CON IL RESTO DI 0000000000.01
```

72.12.8 Istruzione «EXIT»

L'istruzione 'EXIT' serve a concludere anticipatamente l'esecuzione di un gruppo di paragrafi, attraverso un'istruzione 'PERFORM'. L'istruzione 'EXIT' deve essere usata da sola, all'interno di un paragrafo tutto per sé:

```

paragraph-name

EXIT.
-----

```

Si osservi che un programma COBOL scritto in modo ordinato non dovrebbe avere bisogno di questa istruzione.

```

000000 PERFORM UNO THRU TRE.
000000 ...
000000 UNO.
000000 ...
000000 DUE.
000000 ...
000000 IF ...
000000 THEN
000000 GO TO TRE.
000000 ...
000000 TRE.
000000 EXIT.
000000 QUATTRO.
000000 ...

```

L'esempio appena mostrato serve a dare un'idea del significato dell'istruzione 'EXIT': la chiamata iniziale con l'istruzione 'PERFORM' richiede l'esecuzione sequenziale dei paragrafi da 'UNO' a 'TRE', ma nel paragrafo 'DUE' si verifica una condizione e al suo avverarsi si esegue un salto ('GO TO') al paragrafo 'TRE', che conclude comunque la chiamata principale.

Come già accennato, dal momento che l'uso dell'istruzione 'EXIT' implica l'utilizzo di 'GO TO', che notoriamente complica la com-

prensibilità di un programma in modo eccessivo, entrambe queste istruzioni sono da evitare accuratamente.

72.12.9 Istruzione «GO TO»

L'istruzione 'GO TO' consente di saltare all'inizio di un paragrafo specificato, senza ritorno. Sono previsti due modi di utilizzo:

```
GO TO procedure-name
--
```

Oppure:

```
GO TO { procedure-name }... DEPENDING ON identifier
--
```

Nel primo caso, l'esecuzione dell'istruzione passa il controllo al paragrafo indicato; nel secondo, viene scelto il paragrafo a cui passare il controllo in base al valore indicato dopo la parola 'DEPENDING'. Il valore in questione deve essere un numero intero, rappresentato attraverso una variabile (altrimenti non ci sarebbe motivo di usarlo), dove il valore uno rappresenta il primo paragrafo nominato dopo le parole 'GO TO' e il valore n rappresenta il paragrafo n-esimo dello stesso elenco.

L'utilizzo dell'istruzione 'GO TO' complica la lettura di un programma sorgente COBOL e, secondo il parere di molti, andrebbe abolita. Si veda a questo proposito: Edsger W. Dijkstra, Go To Statement Considered Harmful, 1968, http://www.acm.org/classics/oct95/, http://www.cs.utsa.edu/~wagner/CS3723/nogoto/harm2.html e altri indirizzi.

72.12.10 Istruzione «IF»

L'istruzione 'IF' consente di eseguire un gruppo di istruzioni solo se si verifica una condizione, o se questa non si verifica. Il formato di questa istruzione è visibile nello schema seguente:



Le istruzioni che seguono immediatamente la condizione (statement-1), vengono eseguite se la condizione si avvera; le istruzioni del gruppo che segue la parola 'ELSE' vengono eseguite se la condizione non si avvera. Le istruzioni del primo e del secondo gruppo, possono contenere altre istruzioni 'IF'.

Si osservi che la parola 'THEN' è un separatore, ma viene usata spesso per migliorare la lettura di un'istruzione 'IF':

```
000000 IF ALTEZZA IS GREATER THAN 190
000000 THEN
000000     DISPLAY "LA PERSONA E' MOLTO ALTA!",
000000     PERFORM PERSONA-MOLTO-ALTA;
000000 ELSE
000000     IF ALTEZZA IS GREATER THAN 170
000000     THEN
000000         DISPLAY "LA PERSONA E' ABBASTANZA ALTA. ",
000000         PERFORM PERSONA-ALTA;
000000     ELSE
000000         DISPLAY "LA PERSONA HA UN'ALTEZZA ",
000000         "MEDIA O BASSA".
```

L'esempio mostra un'istruzione 'IF' che ne contiene un'altra dopo la parola 'ELSE'. Si può osservare che il punto fermo che conclude il gruppo di istruzioni appare solo alla fine della prima istruzione 'IF' e costituisce l'unico modo per poter comprendere dove finisce tutta la struttura. Si osservi che la rappresentazione della struttura con dei rientri appropriati serve per individuare facilmente i livelli di annidamento esistenti.

Data la particolarità di questo esempio, i rientri potrebbero essere gestiti in modo diverso, per sottolineare la presenza di una serie di condizioni alternative ('ELSE IF'):

```
000000 IF ALTEZZA IS GREATER THAN 190
000000 THEN
000000     DISPLAY "LA PERSONA E' MOLTO ALTA!",
000000     PERFORM PERSONA-MOLTO-ALTA;
000000 ELSE IF ALTEZZA IS GREATER THAN 170
000000 THEN
000000     DISPLAY "LA PERSONA E' ABBASTANZA ALTA. ",
000000     PERFORM PERSONA-ALTA;
000000 ELSE
000000     DISPLAY "LA PERSONA HA UN'ALTEZZA MEDIA O BASSA".
```

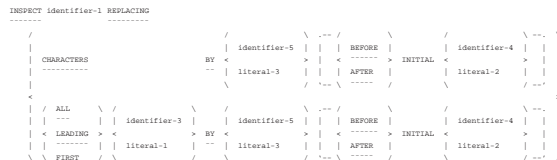
72.12.11 Istruzione «INSPECT»

L'istruzione 'INSPECT' consente di scandire una variabile contenente una stringa alfanumerica, allo scopo di contare alcuni caratteri o di rimpiazzare alcuni dei caratteri della stringa. Sono previsti tre schemi sintattici per l'uso di questa istruzione, per il conteggio, la sostituzione, oppure per entrambe le cose simultaneamente.

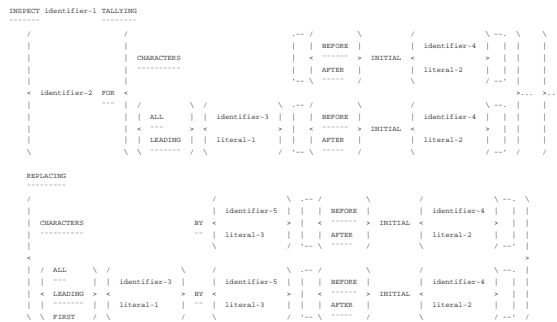
Conteggio dei caratteri



Sostituzione di caratteri



Conteggio e sostituzione



In tutti gli schemi sintattici, la variabile indicata dopo la parola 'INSPECT', che viene annotata come identifier-1, deve contenere una stringa di caratteri, da scandire.

L'opzione 'BEFORE' o 'AFTER', permette di individuare una posizione nella stringa, da prendere come limite finale, o come punto iniziale, per l'elaborazione. In pratica, la variabile identifier-4, o la costante letterale literal-2, serve a rappresentare una sottostringa (anche un solo carattere), che all'interno della stringa complessiva si trova per prima (a partire da sinistra); se si usa la parola 'BEFORE', l'elaborazione deve avvenire nella parte iniziale della stringa, fino a quella sottostringa di riferimento esclusa; se si usa la parola 'AFTER', l'elaborazione deve avvenire nella parte finale della stringa, subito dopo quella sottostringa. Naturalmente, se la sottostringa indicata non esiste nella stringa, è come se l'opzione 'BEFORE' o 'AFTER' non fosse stata aggiunta.

Con il primo schema sintattico, si vogliono contare i caratteri della stringa che soddisfano certe condizioni. Il conteggio viene eseguito incrementando il valore contenuto nella variabile indicata nello schema come identifier-2, che deve essere numerica. Si osservi che la

variabile non viene azzerata automaticamente, pertanto il suo valore iniziale viene sommato al conteggio eseguito.

Il conteggio può riguardare tutti i caratteri della stringa o della porzione iniziale o finale selezionata, utilizzando la parola **'CHARACTERS'**. Si osservi l'esempio successivo che utilizza solo questo tipo di conteggio.

Listato 72.180. Programma elementare che scandisce una stringa e conta i caratteri contenuti.

```
000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-INSPECT-TALLYING-1.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 INSTALLATION. NANOLINUX IV,
000500 OPENCOBOL 0.31,
000600 DATE-WRITTEN. 2005-03-15.
000700*
000800 ENVIRONMENT DIVISION.
000900*
001000 DATA DIVISION.
001100*
001200 WORKING-STORAGE SECTION.
001300 77 STRINGA-DI-CARATTERI PIC X(30).
001400 77 CONTATORE-1 PIC 99 VALUE IS 0.
001500 77 CONTATORE-2 PIC 99 VALUE IS 0.
001600 77 CONTATORE-3 PIC 99 VALUE IS 0.
001700*
001800 PROCEDURE DIVISION.
001900*----- LIVELLO 0 -----
002000 MAIN.
002100 MOVE "ABCDEFGHIJAAAAAAAABBBBCCCCDDDDDEEEEF"
002200 TO STRINGA-DI-CARATTERI.
002300 INSPECT STRINGA-DI-CARATTERI
002400 TALLYING CONTATORE-1
002500 FOR ALL "E",
002600 TALLYING CONTATORE-2
002700 FOR LEADING "A" AFTER INITIAL "I",
002800 TALLYING CONTATORE-3
002900 FOR LEADING "B" BEFORE INITIAL "I".
003000 DISPLAY "CONTATORI: ", CONTATORE-1, " ",
003100 CONTATORE-2, " ", CONTATORE-3.
003200 STOP RUN.
```

L'esempio appena mostrato utilizza un'istruzione **'INSPECT'** per contare tre cose in una stringa, con una sola scansione: i caratteri contenuti in tutta la stringa; i caratteri fino alla comparsa della prima lettera «H»; i caratteri che si trovano dopo la lettera «H»:

```
30 caratteri
<----->
ABCDEFGHIJKLMNPOQRSTUVWXYZ0123
<-----> <----->
7 caratteri 22 caratteri
```

Compilando l'esempio e avviando il programma eseguibile che si ottiene, si dovrebbe vedere il risultato seguente:

```
CONTATORI: 30 07 22
```

Con la parola **'ALL'** si intendono contare tutte le corrispondenze con una certa sottostringa (*identifier-3* o *literal-1*), contenuta nella stringa complessiva o nella porzione specificata successivamente. Con la parola **'LEADING'**, si vogliono contare solo le corrispondenze che avvengono in modo contiguo, purché inizino dal principio della zona di interesse.

Listato 72.183. Programma elementare che scandisce una stringa e conta i caratteri che corrispondono a delle sottostringhe.

```
000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-INSPECT-TALLYING-2.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 INSTALLATION. NANOLINUX IV,
000500 OPENCOBOL 0.31,
000600 DATE-WRITTEN. 2005-03-15.
000700*
000800 ENVIRONMENT DIVISION.
000900*
001000 DATA DIVISION.
001100*
001200 WORKING-STORAGE SECTION.
```

```
001300 77 STRINGA-DI-CARATTERI PIC X(30).
001400 77 CONTATORE-1 PIC 99 VALUE IS 0.
001500 77 CONTATORE-2 PIC 99 VALUE IS 0.
001600 77 CONTATORE-3 PIC 99 VALUE IS 0.
001700*
001800 PROCEDURE DIVISION.
001900*----- LIVELLO 0 -----
002000 MAIN.
002100 MOVE "ABCDEFGHIJAAAAAAAABBBBCCCCDDDDDEEEEF"
002200 TO STRINGA-DI-CARATTERI.
002300 INSPECT STRINGA-DI-CARATTERI
002400 TALLYING CONTATORE-1
002500 FOR ALL "E",
002600 TALLYING CONTATORE-2
002700 FOR LEADING "A" AFTER INITIAL "I",
002800 TALLYING CONTATORE-3
002900 FOR LEADING "B" BEFORE INITIAL "I".
003000 DISPLAY "CONTATORI: ", CONTATORE-1, " ",
003100 CONTATORE-2, " ", CONTATORE-3.
003200 STOP RUN.
```

In questo esempio viene cercata la corrispondenza con tutte le lettere «E»; le lettere «A» adiacenti che iniziano a partire dalla prima apparizione della lettera «I»; le lettere «B» adiacenti e iniziali, che si trovano prima di quella stessa lettera «I».

```
5 lettere «E»
-----
| | | | |
ABCDEFGHIJAAAAAAAABBBBCCCCDDDDDEEEEF
| \ \ \ \
| ----- 4 lettere «A» adiacenti e iniziali
|
lettera «I» di riferimento
```

Non ci sono lettere «B» adiacenti e iniziali prima del riferimento.

Compilando l'esempio e avviando il programma eseguibile che si ottiene, si dovrebbe vedere il risultato seguente:

```
CONTATORI: 05 04 00
```

Il secondo schema sintattico mostra l'uso di **'INSPECT'** per rimpiazzare delle sottostringhe. L'interpretazione dello schema è simile a quella del conteggio, con la differenza che si aggiunge la parola chiave **'BY'**, che ha alla sinistra la sottostringa da rimpiazzare e alla destra il suo nuovo valore. Quando si usa la parola **'CHARACTERS'**, si intende rimpiazzare tutta la stringa (o tutta la porzione prima o dopo un certo riferimento), con qualcosa con un carattere; le parole **'ALL'** e **'LEADING'** funzionano sostanzialmente come nel conteggio, riferendosi a tutte le sottostringhe di un certo tipo o a tutte le sottostringhe iniziali e adiacenti, dello stesso tipo. In questo schema, si aggiunge la parola **'FIRST'**, che identifica solo una prima corrispondenza, non ripetuta.

Listato 72.186. Programma che scandisce una stringa e sostituisce alcuni suoi contenuti. Il programma sfrutta un'estensione al linguaggio standard, che permette di eseguire più sostituzioni in una sola istruzione **'INSPECT'**.

```
000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-INSPECT-REPLACING.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 INSTALLATION. NANOLINUX IV,
000500 OPENCOBOL 0.31,
000600 DATE-WRITTEN. 2005-03-15.
000700*
000800 ENVIRONMENT DIVISION.
000900*
001000 DATA DIVISION.
001100*
001200 WORKING-STORAGE SECTION.
001300 77 STRINGA-DI-CARATTERI PIC X(30).
001400*
001500 PROCEDURE DIVISION.
001600*----- LIVELLO 0 -----
001700 MAIN.
001800 MOVE "AAAAAAAABBBBBBBBCCCCCCCCDDDDDDDEEEEEE"
001900 TO STRINGA-DI-CARATTERI.
```

```

002000  INSPECT STRINGA-DI-CARATTERI REPLACING
002100  CHARACTERS BY "X" AFTER INITIAL "DDD",
002200  LEADING "BB" BY "YZ"
002250  AFTER INITIAL "AAAAA",
002300  FIRST "C" BY "W",
002400  ALL "C" BY "P".
002500  DISPLAY STRINGA-DI-CARATTERI.
002600  STOP RUN.

```

L'esempio appena mostrato sfrutta un'estensione al linguaggio tradizionale, in modo da ottenere più sostituzioni con una sola passata. L'esempio fatto in questo modo permette di capire cosa succede in queste situazioni particolari.

```

AAAAAABBBBBBCCCCDDDDDEEEEEE
      XXXXXXXX CHARACTERS BY "X" AFTER INITIAL "DDD"
YZYZYZ          LEADING "BB" BY "YZ" AFTER INITIAL "AAAAA"
  W             FIRST "C" BY "W"
  P           ALL "C" BY "P"
AAAAAYZYZZWPPPPDDDDXXXXXXXXXX

```

Compilando l'esempio e avviando il programma eseguibile che si ottiene, si dovrebbe vedere il risultato seguente che rappresenta soltanto il contenuto finale della variabile elaborata:

```
AAAAAYZYZZWPPPPDDDDXXXXXXXXXX
```

72.12.12 Istruzione «MOVE»

L'istruzione **MOVE** copia o assegna un valore in una o più variabili di destinazione. Sono disponibili due modi di usare questa istruzione:

```

/          \
| identifier-1 |
MOVE < ----- > TO { identifier-2 }...
---- | literal-1 | --
\          /

```

Oppure:

```

/          \
| CORRESPONDING |
MOVE < ----- > identifier-1 TO { identifier-2 }...
---- | CORR      | --
\          /

```

Nel primo caso, ciò che appare dopo la parola chiave **MOVE** può essere il nome di una variabile, oppure una costante. Il valore contenuto nella variabile o rappresentato dalla costante, viene copiato in tutte le variabili indicate dopo la parola **TO**, rispettando eventualmente le regole di modifica stabilite dai modelli di definizione delle variabili.

Nel secondo caso, avendo aggiunto la parola **CORRESPONDING** (o soltanto **CORR**), si copia il contenuto di una variabile strutturata in una o più variabili strutturate, abbinando però i campi aventi lo stesso nome. In pratica, con il secondo schema si vogliono copiare i campi della prima variabile strutturata che hanno gli stessi nomi di quelli contenuti nella seconda variabile strutturata. Diversamente, per una copia di una variabile strutturata in altre variabili, mantenendo inalterata la struttura originale dei dati, si usa il primo schema sintattico.

È bene ricordare che in alcuni casi la copia dei dati non può essere eseguita; per esempio non si può assegnare a una variabile numerica un'informazione alfanumerica (tenendo conto che una variabile numerica che contiene delle regole di modifica, all'atto della sua lettura offre un'informazione alfanumerica).

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-MOVE.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN. 2005-02-28.
000500
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700
000800 DATA DIVISION.
000900
001000 WORKING-STORAGE SECTION.
001100 01 RECORD-1.

```

```

001200 02 A PIC 999V99.
001300 02 B PIC X(10).
001400 02 C PIC 999999.
001500
001600 01 RECORD-2.
001700 02 C PIC 99999999.
001800 02 B PIC X(12).
001900 02 A PIC 9999V9999.
002000
002100 PROCEDURE DIVISION.
002200
002300 MAIN.
002400 MOVE 123.45 TO A OF RECORD-1.
002500 MOVE "ABCDEFGHJIJ" TO B OF RECORD-1.
002600 MOVE 12345 TO C OF RECORD-1.
002700 DISPLAY "RECORD-1: ", RECORD-1.
002800 DISPLAY " A: ", A OF RECORD-1.
002900 DISPLAY " B: ", B OF RECORD-1.
003000 DISPLAY " C: ", C OF RECORD-1.
003100
003200 MOVE RECORD-1 TO RECORD-2.
003300 DISPLAY "RECORD-2: ", RECORD-2
003400 DISPLAY " A: ", A OF RECORD-2.
003500 DISPLAY " B: ", B OF RECORD-2.
003600 DISPLAY " C: ", C OF RECORD-2.
003700
003800 MOVE CORRESPONDING RECORD-1 TO RECORD-2.
003900 DISPLAY "RECORD-2: ", RECORD-2
004000 DISPLAY " A: ", A OF RECORD-2.
004100 DISPLAY " B: ", B OF RECORD-2.
004200 DISPLAY " C: ", C OF RECORD-2.
004300
004400 STOP RUN.

```

L'esempio mostra un programma in cui ci sono due variabili strutturate, contenenti campi, simili, con lo stesso nome, ordinati in modo differente. Dopo aver assegnato dei valori ai campi della prima variabile, il contenuto della variabile viene copiato nella seconda; successivamente, viene ripetuta la copia in modo corrispondente.

Se si compila il programma con OpenCOBOL e si avvia ciò che si ottiene, si dovrebbe vedere un risultato simile a quello seguente, dove si può notare la differenza tra un tipo di copia e l'altra:

```

RECORD-1: 12345ABCDEFHJIJ12345
A: 123.45
B: ABCDEFHJIJ
C: 12345
RECORD-2: 12345ABCDEFHJIJ12345
A: 5 .000
B: CDEFHJIJ1234
C: 12345A
RECORD-2: 0012345ABCDEFHJIJ 0123450
A: 0123.450
B: ABCDEFHJIJ
C: 0012345

```

Si osservi che una variabile di tipo **INDEX** non può essere usata con l'istruzione **MOVE**. Per assegnare un valore a una tale variabile occorre servirsi dell'istruzione **SET**.

72.12.13 Istruzione «MULTIPLY»

L'istruzione **MULTIPLY** consente di eseguire delle moltiplicazioni. Sono previsti due diversi formati per l'utilizzo di questa istruzione.

```

/          \
| identifier-1 |
MULTIPLY < ----- > BY { identifier-2 [ROUNDED] }...
----- | literal-1 | --
\          /

[ ON SIZE ERROR imperative-statement ]
-----

```

Nello schema sintattico appena mostrato, si vede che dopo la parola chiave **MULTIPLY** viene indicato un valore, in forma costante o attraverso una variabile; questo valore viene moltiplicato per la variabile indicata dopo la parola chiave **BY** e il risultato viene assegnato alla stessa variabile che funge da moltiplicatore. Se appaiono

più variabili dopo la parola 'BY', la moltiplicazione viene ripetuta per ognuna di quelle, assegnando rispettivamente il risultato.

L'opzione 'ROUNDED' richiede di eseguire un arrotondamento se la variabile ricevente non può rappresentare in modo esatto il valore; l'opzione 'SIZE ERROR' serve a eseguire un'istruzione nel caso una delle variabili riceventi non possa accogliere la porzione più significativa del valore ottenuto dalla somma. Si osservi l'esempio seguente:

```
000000 MULTIPLY 100 BY A.
```

Supponendo che la variabile 'A', prima della divisione contenga il valore 5, dopo l'operazione contiene il valore 500 (100x5). Si potrebbe scrivere la stessa cosa utilizzando l'istruzione 'COMPUTE':

```
000000 COMPUTE A = 100 * A.
```

Lo schema sintattico successivo mostra l'utilizzo di 'MULTIPLY' in modo da non alterare i valori utilizzati come moltiplicatori:

```

      /          \          /          \
      | identifier-1 |        | identifier-2 |
MULTIPLY <          > BY <          >
----- | literal-1 |  -- | literal-2 |
      \          /          \          /

GIVING identifier-3 [ROUNDED]
-----
[ ON SIZE ERROR imperative-statement ]
-----

```

Nella forma appena mostrata, la moltiplicazione avviene immettendo il risultato dell'operazione nella variabile indicata dopo la parola 'GIVING'. Valgono le stesse considerazioni già fatte a proposito delle opzioni 'ROUNDED' e 'SIZE ERROR'. Si osservi l'esempio seguente che ripete sostanzialmente l'esempio già mostrato in precedenza:

```
000000 MULTIPLY 100 BY 5 GIVING A.
```

72.12.14 Istruzione «OPEN»

L'istruzione 'OPEN' serve ad aprire un file, o un gruppo di file, specificando la modalità di accesso. Quando l'accesso a un file richiede l'esecuzione di alcune procedure meccaniche preliminari, questa istruzione serve a eseguirle. L'istruzione 'OPEN' non riguarda i file dichiarati esplicitamente per il riordino e la fusione.

```

      / INPUT { file-name [ WITH NO REWIND ] }... \
      |-----|
      | OUTPUT { file-name [ WITH NO REWIND ] }... |
OPEN <-----|-----|-----|-----|-----|-----|
----- < I-O { file-name }... >
      |-----|
      \ EXTEND { file-name }... /

```

Dopo la parola chiave 'OPEN' inizia l'elenco dei file che si vogliono aprire, cominciando con la parola chiave che definisce la modalità di accesso desiderata: 'INPUT' richiede un accesso in lettura; 'OUTPUT' un accesso in scrittura; 'I-O' un accesso in lettura e scrittura; 'EXTEND' un accesso in estensione (scrittura).

Il tipo di accesso consentito dipende dall'organizzazione dei file o dalla modalità di accesso; nelle versioni più vecchie del linguaggio, l'apertura in estensione ('EXTEND') può essere usata soltanto per i file sequenziali; l'apertura in lettura e scrittura ('I-O') richiede che il file sia collocato in un'unità di memorizzazione ad accesso diretto, come nel caso dei dischi.

L'opzione 'NO REWIND' si riferisce al riavvolgimento automatico del nastro, che riguarda, evidentemente, solo file sequenziali su unità ad accesso sequenziale, che possono richiedere un'operazione di riavvolgimento. Se si usa questa opzione, si intende evitare che il nastro venga riavvolto automaticamente alla chiusura del file stesso. Per i file su disco, o comunque su unità ad accesso diretto, anche se si tratta di file con organizzazione sequenziale, questa opzione non deve essere usata.

Quando un file viene aperto (con questa istruzione) è possibile accedervi secondo la modalità prevista, con le istruzioni appropriate. L'apertura va eseguita una sola volta e la chiusura (con l'istruzione 'CLOSE') dichiara la conclusione delle operazioni con quel file. Se un file deve essere riaperto all'interno del programma, probabilmente perché vi si vuole accedere secondo una modalità differente, o per altri motivi, è necessario che alla chiusura non sia utilizzata l'opzione 'lock', che altrimenti impedirebbe di farlo.

L'apertura in lettura che si ottiene con la parola chiave 'READ' serve ad accedere a un file esistente in modo da poter leggere il suo contenuto; l'apertura fa sì che la posizione relativa, iniziale, all'interno del file, corrisponda al primo record logico. Se il file non esiste, si presenta una condizione di errore.

L'apertura in scrittura che si ottiene con la parola chiave 'OUTPUT' serve a creare un file, ma se il file esiste già, questo viene azzerato completamente.

L'apertura in lettura e scrittura che si ottiene con la parola chiave 'I-O' serve a permettere l'accesso a un file esistente, sia per leggere i dati, sia per modificarli. La posizione relativa iniziale è quella del primo record logico.

L'apertura in estensione che si ottiene con la parola chiave 'EXTEND', può essere utilizzata soltanto con file sequenziali e serve a consentire l'aggiunta di record a partire dalla fine del file iniziale. Pertanto, il puntatore relativo iniziale si trova dopo la fine dell'ultimo record logico e l'utilizzo di questo file avviene nello stesso modo di un'apertura in scrittura, con la differenza che il contenuto precedente non viene cancellato.

Se il file che viene aperto è associato a una variabile indicata con l'opzione 'FILE STATUS' nell'istruzione 'SELECT' (nella sezione 'FILE-CONTROL' di 'ENVIRONMENT DIVISION'), il valore di tale variabile viene aggiornato.

Tabella 72.199. File con organizzazione sequenziale (e accesso sequenziale).

Istruzione	Apertura in lettura ('INPUT')	Apertura in scrittura ('OUTPUT')	Apertura in lettura e scrittura ('I-O')	Apertura in estensione ('EXTEND')
READ	X		X	
WRITE		X		X
REWRITE			X	

Tabella 72.200. File con organizzazione relativa o a indice, con accesso sequenziale.

Istruzione	Apertura in lettura ('INPUT')	Apertura in scrittura ('OUTPUT')	Apertura in lettura e scrittura ('I-O')
READ	X		X
WRITE		X	
REWRITE			X
START	X		X
DELETE			X

Tabella 72.201. File con organizzazione relativa o a indice, con accesso diretto (*random*).

Istruzione	Apertura in lettura ('INPUT')	Apertura in scrittura ('OUTPUT')	Apertura in lettura e scrittura ('I-O')
READ	X		X
WRITE		X	X
REWRITE			X
START			
DELETE			X

Tabella 72.202. File con organizzazione relativa o a indice, con accesso dinamico.

Istruzione	Apertura in lettura ('INPUT')	Apertura in scrittura ('OUTPUT')	Apertura in lettura e scrittura ('I-O')
READ	X		X
WRITE		X	X
REWRITE			X
START	X		X
DELETE			X

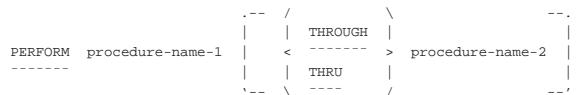
72.12.15 Istruzione «PERFORM»

L'istruzione 'PERFORM' consente di eseguire un gruppo di istruzioni, contenute all'interno di sezioni o di paragrafi della divisione 'PROCEDURE DIVISION', riprendendo poi il funzionamento nell'istruzione successiva.

Sono disponibili schemi sintattici diversi, perché la chiamata di queste procedure può essere gestita in maniere differenti. In effetti, questa istruzione è il mezzo con cui realizzare delle iterazioni, normali e con enumerazione, pertanto si rende necessaria questa flessibilità da parte dell'istruzione 'PERFORM'.

Nelle sezioni successive vengono descritte le varie forme di utilizzo dell'istruzione 'PERFORM', per livelli successivi di complessità. Si tenga conto che la spiegazione riguardo al funzionamento per un certo livello, riguarda anche quelli più complessi successivi.

72.12.15.1 Chiamata semplice

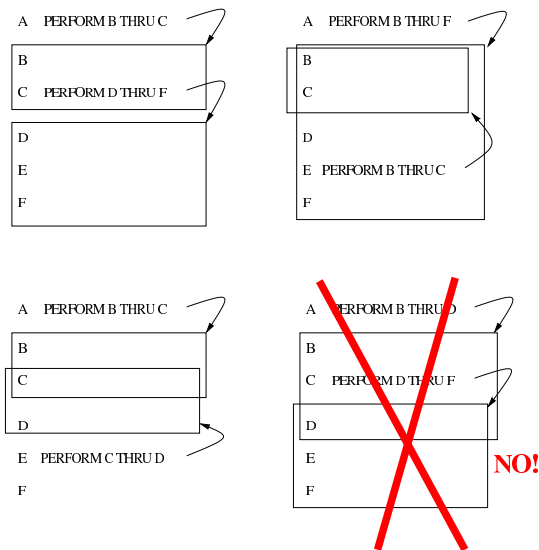


Secondo la forma di utilizzo più semplice dell'istruzione 'PERFORM', la chiamata esegue una volta sola l'intervallo di procedure indicate. Per procedure qui si intendono dei paragrafi, oppure delle sezioni intere della divisione 'PROCEDURE DIVISION'.

Se si indica soltanto un nome (di paragrafo o di sezione), si intende eseguire solo la procedura relativa; se si indica la parola 'THROUGH' o 'THRU' seguita da un altro nome, si intendono eseguire tutti i paragrafi o tutte le sezioni dal primo al secondo nome incluso.

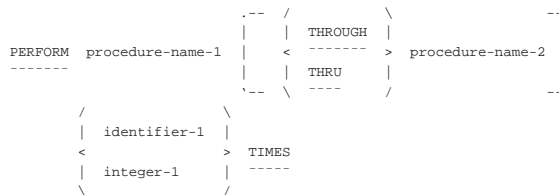
Il fatto che la chiamata di una procedura avvenga in modo così libero, implica la necessità di stabilire delle restrizioni alle chiamate annidate: una procedura, o un insieme di procedure chiamate attraverso l'istruzione 'PERFORM', possono contenere delle chiamate annidate. Queste chiamate interne, per poter essere eseguite correttamente, devono riguardare delle procedure più interne, oppure completamente esterne.

Figura 72.204. Schematizzazione delle forme di annidamento consentite e di quella non consentita (sbarrata).



La figura mostra schematicamente i vari modi in cui le istruzioni 'PERFORM' possono annidarsi, o possono in qualche modo riguardare le stesse porzioni di codice. L'ultimo esempio, in basso a destra, non è ammissibile perché la chiamata dei paragrafi da 'D' a 'F' verrebbe interrotta alla conclusione del paragrafo 'D', con il rientro dalla prima istruzione 'PERFORM'.

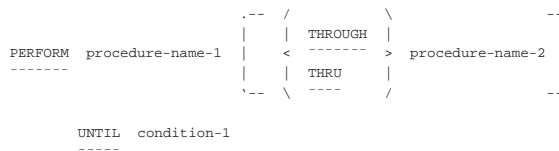
72.12.15.2 Chiamata ripetuta un certo numero di volte



Aggiungendo allo schema già visto un numero intero, espresso sia in forma costante, sia attraverso una variabile, seguito dalla parola 'TIMES', si intende ottenere a ripetizione della chiamata del gruppo di procedure indicato per quella quantità di volte.

Se il valore numerico indicato è pari a zero, oppure si tratta di un numero negativo, la chiamata delle procedure viene ignorata semplicemente.

72.12.15.3 Chiamata ripetuta con condizione di uscita

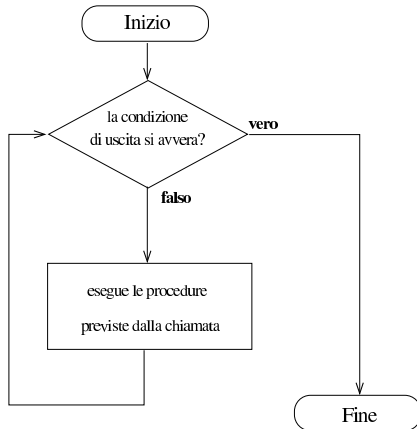


Quando nell'istruzione 'PERFORM' compare la parola chiave 'UNTIL', seguita da una condizione, si intende eseguire il gruppo di procedure indicate ripetutamente, fino a quando la condizione specificata restituisce il valore *Falso*.

La condizione di uscita viene verificata prima di eseguire ogni iterazione, pertanto, se risulta *Vero* all'inizio, le procedure non vengono eseguite.

Rispetto ai linguaggi di programmazione comuni, il COBOL attribuisce alla parola **'UNTIL'** un significato opposto, anche se logico: «si esegue il ciclo fino a quanto si verifica la condizione». Il problema è che nel senso comune ciò significa che il ciclo va ripetuto in quanto la condizione continua ad avverarsi, mentre secondo il senso del COBOL il ciclo va ripetuto fino a quando si verifica la condizione di uscita, nel senso che il verificarsi della condizione di uscita fa terminare il ciclo.

Figura 72.207. Diagramma di flusso dell'istruzione **'PERFORM'** iterativa con una condizione di uscita.



72.12.15.4 Chiamata ripetuta con condizione di uscita e incremento di contatori

```

PERFORM procedure-name-1
-----
          THROUGH <-----> procedure-name-2
          THRU  <----->
-----

VARYING  / identifier-2 \ / identifier-3 \ / identifier-4 \
----- < FROM < index-name-2 > BY < literal-2 >
          / index-name-1 \ / literal-1 /
-----

UNTIL condition-1
-----
          / identifier-5 \ / identifier-6 \ / identifier-7 \
----- < AFTER < FROM < index-name-4 > BY < literal-4 > >...
          / index-name-3 \ / literal-3 /
-----

UNTIL condition-2
-----
  
```

Con l'aggiunta della parola chiave **'VARYING'**, si intende gestire un contatore numerico (rappresentato nello schema da *identifier-2* o da *index-name-1*, che pertanto può essere una variabile numerica o un indice di una tabella), specificando il valore di partenza dopo la parola **'FROM'**, l'incremento a ogni ciclo dopo la parola **'BY'** e la condizione di uscita dopo la parola **'UNTIL'**.

Possono essere gestiti più contatori, con un limite che dipende dal compilatore. A ogni modo, per aggiungere un contatore si usa la parola **'AFTER'**, che ne introduce la descrizione, così come per la parola **'VARYING'**.

Il contatore che viene incrementato a ogni ciclo, è quello più interno, ovvero quello descritto dall'ultima parola **'AFTER'**. Quando per quel contatore si verifica la condizione di uscita, viene incrementato il contatore del livello precedente (la penultima parola **'AFTER'** o direttamente **'VARYING'** in mancanza di quella) e azzerato quello interno.

Il ciclo termina quando sono scattate tutte le condizioni di uscita dei vari contatori.

Il linguaggio non pone vincoli alla gestione dei contatori indicati nell'istruzione **'PERFORM'**, che possono essere alterati durante l'esecuzione delle procedure chiamate dall'istruzione stessa e in qualche

modo possono contaminarsi tra di loro. Sta evidentemente al programmatore evitare di creare confusione nel programma, osservando anche che la sequenza esatta delle operazioni di incremento e azzeramento dei contatori cambia leggermente da uno standard all'altro del linguaggio.

Figura 72.209. Diagramma di flusso dell'istruzione **'PERFORM'** iterativa con l'incremento di un solo contatore.

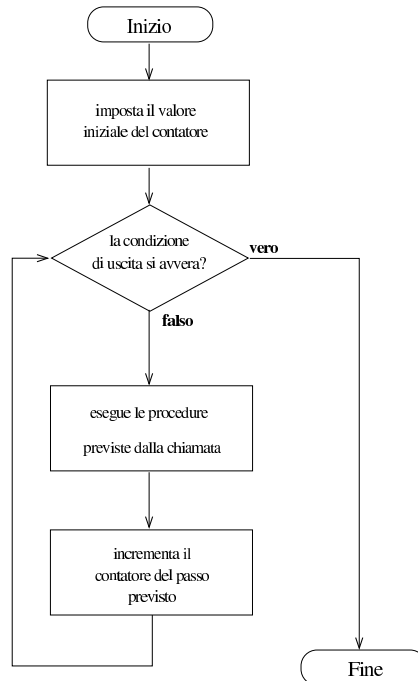
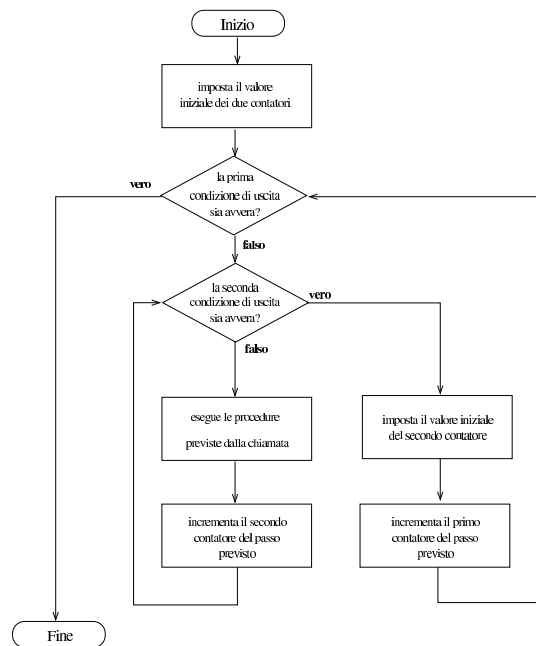


Figura 72.210. Diagramma di flusso dell'istruzione **'PERFORM'** iterativa con la gestione di due contatori.



L'esempio seguente mostra in modo molto semplice la gestione di tre contatori, che scandiscono valori interi da zero a due, senza fare nulla altro di particolare.

Listato 72.211. Programma chiama un paragrafo incrementando tre contatori.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-PERFORM.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 INSTALLATION. NANOLINUX IV,
000500 OPENCOBOL 0.31,
000600 DATE-WRITTEN. 2005-03-17.
000700*
000800 ENVIRONMENT DIVISION.
000900*
001000 DATA DIVISION.
001100*
001200 WORKING-STORAGE SECTION.
001300 77 CONTATORE-1 PIC 99.
001400 77 CONTATORE-2 PIC 99.
001500 77 CONTATORE-3 PIC 99.
001600*
001700 PROCEDURE DIVISION.
001800*----- LIVELLO 0 -----
001900 MAIN.
002000 PERFORM VISUALIZZA-CONTATORI
002100 VARYING CONTATORE-1 FROM 0 BY 1
002200 UNTIL CONTATORE-1 >= 2,
002300 AFTER CONTATORE-2 FROM 0 BY 1
002400 UNTIL CONTATORE-2 >= 2,
002500 AFTER CONTATORE-3 FROM 0 BY 1
002600 UNTIL CONTATORE-3 >= 2.
002700*
002800 STOP RUN.
002900*----- LIVELLO 1 -----
003000 VISUALIZZA-CONTATORI.
003100 DISPLAY CONTATORE-1, " ", CONTATORE-2, " ",
003150 CONTATORE-3.
003200*

```

Una volta compilato questo programma, avviando ciò che si ottiene, si può vedere il risultato seguente:

```

00 00 00
00 00 01
00 01 00
00 01 01
01 00 00
01 00 01
01 01 00
01 01 01
01 01 01

```

72.12.16 Istruzione «READ»

L'istruzione **'READ'** serve a ottenere un record logico da un file, che risulta essere già stato aperto, in modo tale da consentire la lettura (**'INPUT'** o **'I-O'**). Sono disponibili formati diversi per l'utilizzo di questa istruzione, che dipendono dall'organizzazione del file a cui si accede.

Organizzazione sequenziale, relativa e a indice

```

READ file-name [NEXT] RECORD [ INTO identifier ]
-----
[ AT END { imperative-statement }... ]
-----

```

Organizzazione relativa

```

READ file-name RECORD [ INTO identifier ]
-----
[ INVALID KEY { imperative-statement }... ]
-----

```

Organizzazione a indice

```

READ file-name RECORD [ INTO identifier ]
-----
[ KEY IS data-name ]
-----
[ INVALID KEY { imperative-statement }... ]
-----

```

In tutti gli schemi sintattici che riguardano l'istruzione **'READ'**, si può vedere che viene indicato immediatamente il nome del file (già aperto) che si vuole leggere. Successivamente, appare una parola chiave

opzionale, **'INTO'**, che precede il nome di una variabile; se viene specificata questa informazione, si intende fare in modo che il record logico ottenuto dal file, oltre che essere disponibile nella variabile strutturata dichiarata appositamente per questo, dopo l'indicatore di livello **'FD'** relativo, sia anche copiato in un'altra variabile. Inoltre, le istruzioni imperative (*imperative-statement*) che si possono inserire dopo le parole **'AT END'** e **'INVALID KEY'**, servono a dichiarare cosa deve fare il programma nel caso la lettura fallisca per qualche motivo.

Se il file che viene letto è associato a una variabile indicata con l'opzione **'FILE STATUS'** nell'istruzione **'SELECT'** (nella sezione **'FILE-CONTROL'** di **'ENVIRONMENT DIVISION'**), il valore di tale variabile viene aggiornato.

Nel caso di un file a cui si accede sequenzialmente, si applica il primo schema sintattico. In questo caso l'istruzione **'READ'** fornisce il record attuale e sposta in avanti il puntatore al record, in modo che una lettura successiva fornisca il prossimo record. Quando l'accesso è dinamico e si vuole leggere un file in modo sequenziale, occorre aggiungere l'opzione **'NEXT'**, per richiedere espressamente l'avanzamento al record successivo.

Quando si accede sequenzialmente, oppure in modo dinamico ma specificando che si richiede il record successivo, si può verificare un errore che consiste nel tentativo di leggere oltre la fine del file. Se ciò accade e se è stata specificata l'opzione **'AT END'**, vengono eseguite le istruzioni che seguono tali parole.

La lettura sequenziale di un file relativo, comporta l'aggiornamento del valore della «chiave relativa», ovvero di quanto specificato con la dichiarazione **'RELATIVE KEY'** dell'istruzione **'SELECT'**.

La lettura sequenziale può essere applicata anche a un file organizzato a indice; in tal caso, la sequenza di lettura corrisponde a quella della chiave principale.

Quando si accede in modo diretto ai record all'interno di un file relativo, si utilizza il secondo schema sintattico, per ottenere il record specificato dal numero contenuto nella variabile che funge da chiave (come specificato nell'istruzione **'SELECT'**, attraverso la dichiarazione **'RELATIVE KEY'**). Se un record con quel numero non esiste, si verifica la condizione controllata dall'opzione **'INVALID KEY'** e il programma esegue le istruzioni che questa controlla.

Il terzo formato sintattico si usa per i file organizzati a indice, con accesso diretto, in base alla chiave specificata. La chiave in questione è quella primaria, salvo specificarla nell'istruzione **'READ'** con l'opzione **'KEY IS'**. La chiave cercata deve essere scritta in corrispondenza del campo che la contiene, all'interno del record dichiarato dopo l'indicatore di livello **'FD'** relativo al file, secondo le specifiche dell'istruzione **'SELECT'** (**'RECORD KEY'**, o **'ALTERNATE RECORD KEY'**). Se la lettura avviene con successo, si ottiene il record che contiene quella chiave; altrimenti si verifica la condizione controllata dall'opzione **'INVALID KEY'** e le istruzioni relative vengono eseguite.

La lettura ad accesso diretto di un file a indice, consente di ottenere il primo record che soddisfa la corrispondenza con la chiave cercata; se sono presenti record con chiavi doppie, le altre corrispondenze devono essere raggiunte attraverso una lettura sequenziale.

Listato 72.216. Programma elementare che legge un file sequenziale, ad accesso sequenziale.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-READ-SEQ.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 INSTALLATION. NANOLINUX IV,
000500 TINYCOBOL 0.61,
000600 OPENCOBOL 0.31.
000700 DATE-WRITTEN. 2005-03-12.
000800*
000900 ENVIRONMENT DIVISION.
001000*
001100 INPUT-OUTPUT SECTION.
001200*

```

```

001300 FILE-CONTROL.
001400*
001500     SELECT FILE-DA-LEGGERE ASSIGN TO "input.seq"
001600                                 ORGANIZATION IS SEQUENTIAL.
001700*
001800 DATA DIVISION.
001900*
002000 FILE SECTION.
002100*
002200 FD   FILE-DA-LEGGERE
002300     LABEL RECORD IS STANDARD.
002400*
002500 01  RECORD-DA-LEGGERE PIC X(30).
002600*
002700 WORKING-STORAGE SECTION.
002800 01  EOF                PIC 9   VALUE ZERO.
002900*
003000 PROCEDURE DIVISION.
003100*----- LIVELLO 0 -----
003200 MAIN.
003300     OPEN INPUT FILE-DA-LEGGERE.
003400     READ FILE-DA-LEGGERE
003500         AT END
003600             MOVE 1 TO EOF.
003700     PERFORM LETTURA UNTIL EOF = 1.
003800     CLOSE FILE-DA-LEGGERE.
003900*
004000     STOP RUN.
004100*----- LIVELLO 1 -----
004200 LETTURA.
004300     DISPLAY RECORD-DA-LEGGERE.
004400     READ FILE-DA-LEGGERE
004500         AT END
004600             MOVE 1 TO EOF.
004700*

```

Listato 72.217. Programma elementare che legge un file sequenziale, ad accesso dinamico. Le differenze rispetto all'esempio precedente sono evidenziate.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID.     TEST-READ-DYN.
000300 AUTHOR.         DANIELE GIACOMINI.
000400 INSTALLATION.  NANOLINUX IV,
000500                 TINYCOBOL 0.61,
000600                 OPENCOBOL 0.31.
000700 DATE-WRITTEN.  2005-03-12.
000800*
000900 ENVIRONMENT DIVISION.
001000*
001100 INPUT-OUTPUT SECTION.
001200*
001300 FILE-CONTROL.
001400*
001500     SELECT FILE-DA-LEGGERE ASSIGN TO "input.seq"
001600                                 ORGANIZATION IS SEQUENTIAL
001700                                 ACCESS MODE IS DYNAMIC.
001800*
001900 DATA DIVISION.
002000*
002100 FILE SECTION.
002200*
002300 FD   FILE-DA-LEGGERE
002400     LABEL RECORD IS STANDARD.
002500*
002600 01  RECORD-DA-LEGGERE PIC X(30).
002700*
002800 WORKING-STORAGE SECTION.
002900 01  EOF                PIC 9   VALUE ZERO.
003000*
003100 PROCEDURE DIVISION.
003200*----- LIVELLO 0 -----
003300 MAIN.
003400     OPEN INPUT FILE-DA-LEGGERE.
003500     READ FILE-DA-LEGGERE
003600         AT END
003700             MOVE 1 TO EOF.
003800     PERFORM LETTURA UNTIL EOF = 1.
003900     CLOSE FILE-DA-LEGGERE.
004000*
004100     STOP RUN.
004200*----- LIVELLO 1 -----

```

```

004300 LETTURA.
004400     DISPLAY RECORD-DA-LEGGERE.
004500     READ FILE-DA-LEGGERE NEXT RECORD
004600         AT END
004700             MOVE 1 TO EOF.
004800*

```

72.12.17 Istruzione «REWRITE»

L'istruzione **'REWRITE'** consente di sovrascrivere un record logico all'interno di un file, purché questo risieda all'interno di un'unità che consente un accesso diretto ai dati (le unità sequenziali come i nastri sono escluse). Per utilizzare l'istruzione **'REWRITE'** il file deve essere stato aperto in lettura e scrittura (**'I-O'**); inoltre, il record deve avere una dimensione fissa.

File organizzati in modo sequenziale

```
REWRITE record-name [ FROM identifier ]
-----
```

File organizzati in modo da consentire un accesso diretto

```
REWRITE record-name [ FROM identifier ]
-----
[ INVALID KEY { imperative-statement }... ]
-----
```

Gli schemi sintattici mostrati hanno in comune la prima parte: il nome della variabile che fa riferimento al record, serve a individuare implicitamente il file a cui si fa riferimento; la variabile indicata dopo la parola **'FROM'**, permette di copiare tale variabile su quella del record, prima di procedere alla sovrascrittura, come se si usasse l'istruzione **'MOVE'** prima di **'REWRITE'**:

```
MOVE identifier TO record-name;
----
REWRITE record-name
-----
[ INVALID KEY { imperative-statement }... ]
-----
```

Quando si utilizza l'istruzione **'REWRITE'** con un file aperto in modo sequenziale, prima è necessario che sia stata eseguita una lettura del record che si vuole sovrascrivere; la lettura implica la selezione del record. Nel caso particolare di un accesso sequenziale a un file con indice, oltre che leggere preventivamente il record da sovrascrivere, occorre accertarsi che la riscrittura mantenga la stessa chiave, altrimenti la riscrittura non avviene e si attiva invece l'opzione **'INVALID KEY'** (con l'esecuzione delle istruzioni che questa controlla). Oltre a questo, se il file prevede l'esistenza di una chiave secondaria e non sono ammesse chiavi doppie, se il record da sovrascrivere contiene una chiave secondaria già esistente in un altro, si ottiene, anche in questo caso, l'attivazione dell'opzione **'INVALID KEY'**.

Quando l'istruzione **'REWRITE'** si applica a file aperti attraverso un accesso diretto, dinamico o con chiave, la sovrascrittura non richiede più di procedere prima a una lettura del record, perché è sufficiente indicarlo tramite il numero (**'RELATIVE KEY'**) oppure attraverso la chiave primaria. In tal caso, la condizione **'INVALID KEY'** si verifica quando il numero del record o la chiave primaria non corrispondono a nulla di già esistente nel file. Nel caso particolare dei file con indice, la condizione **'INVALID KEY'** si avvera anche quando, non essendo previste chiavi doppie, si tenta di modificare un record, immettendo però una chiave secondaria (non quella primaria) già esistente in un altro.

Listato 72.221. Programma elementare che legge un file sequenziale, ad accesso sequenziale, che quando incontra un record contenente lettere «A», lo sostituisce con lettere «Z».

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID.     TEST-READ-SEQ-REWRITE.
000300 AUTHOR.         DANIELE GIACOMINI.
000400 INSTALLATION.  NANOLINUX IV,
000500                 TINYCOBOL 0.61,
000600                 OPENCOBOL 0.31.

```

```

000700 DATE-WRITTEN. 2005-03-12.
000800*
000900 ENVIRONMENT DIVISION.
001000*
001100 INPUT-OUTPUT SECTION.
001200*
001300 FILE-CONTROL.
001400*
001500     SELECT FILE-DA-MODIFICARE ASSIGN TO "input.seq"
001600     ORGANIZATION IS SEQUENTIAL.
001700*
001800 DATA DIVISION.
001900*
002000 FILE SECTION.
002100*
002200 FD   FILE-DA-MODIFICARE
002300     LABEL RECORD IS STANDARD.
002400*
002500 01  RECORD-DA-MODIFICARE PIC X(30).
002600*
002700 WORKING-STORAGE SECTION.
002800 01  EOF           PIC 9   VALUE ZERO.
002900*
003000 PROCEDURE DIVISION.
003100*----- LIVELLO 0 -----
003200 MAIN.
003300 OPEN I-O FILE-DA-MODIFICARE.
003400 READ FILE-DA-MODIFICARE
003500     AT END
003600     MOVE 1 TO EOF.
003700 PERFORM LETTURA-RISCRITTURA UNTIL EOF = 1.
003800 CLOSE FILE-DA-MODIFICARE.
003900*
004000 STOP RUN.
004100*----- LIVELLO 1 -----
004200 LETTURA-RISCRITTURA.
004300 IF RECORD-DA-MODIFICARE
004350 = "AAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA"
004400 THEN
004500 MOVE "ZZZZZZZZZZZZZZZZZZZZZZZZZZZZZZZZZZZZ"
004600     TO RECORD-DA-MODIFICARE,
004700     REWRITE RECORD-DA-MODIFICARE.
004800 READ FILE-DA-MODIFICARE
004900     AT END
005000     MOVE 1 TO EOF.
005100*

```

72.12.18 Istruzione «SEARCH»

L'istruzione **'SEARCH'** scandisce una tabella alla ricerca di un elemento che soddisfi una condizione, più o meno articolata, posizionando l'indice della tabella stessa in corrispondenza dell'elemento trovato. Sono disponibili due schemi sintattici: il primo serve per scandire le tabelle in modo sequenziale; il secondo serve per scandire delle tabelle ordinate, attraverso una ricerca binaria.

Ricerca sequenziale

```

SEARCH identifier-1 VARYING < identifier-2 >
----- |-----| index-name-1 |
[ AT END { imperative-statement-1 }... ]
---
/ / \ \
< WHEN condition-1 < { imperative-statement-2 }... > >...
|-----| NEXT SENTENCE |
\ \ / /

```

Ricerca binaria per tabelle ordinate

```

SEARCH ALL identifier-1 [ AT END { imperative-statement-1 }... ]
-----
/ / \ \
WHEN condition-1 < { imperative-statement-2 }... >
|-----| NEXT SENTENCE |
\ \ / /

```

In entrambi i formati di utilizzo dell'istruzione **'SEARCH'**, la variabile indicata come *identifier-1* deve essere stata dichiarata con l'opzio-

ne **'OCCURS'** e con l'opzione **'INDEXED BY'** (pertanto è obbligatorio che gli sia stato attribuito un indice in modo esplicito). Nel caso del secondo formato, che si utilizza per una ricerca binaria, è obbligatorio che la variabile indicata come *identifier-1* sia stata dichiarata con l'opzione **'KEY IS'**, che sta a specificare il fatto che la tabella è ordinata in base a una certa chiave.

L'opzione **'AT END'** di entrambi gli schemi sintattici precede una o più istruzioni da eseguire nel caso la ricerca fallisca.

La parola chiave **'WHEN'** precede una condizione, che deve essere soddisfatta per lo scopo della ricerca, dopo la quale vengono eseguite le istruzioni successive (*imperative-statement-2*). Quando la scansione avviene in modo sequenziale, secondo il primo formato, la condizione può essere espressa in modo abbastanza libero, inoltre si possono indicare condizioni differenti e gruppi diversi di istruzioni da eseguire; quando invece la ricerca avviene in modo ordinato (ricerca binaria), ci può essere una sola condizione, che verifichi la corrispondenza della chiave con il valore cercato (se ci sono chiavi secondarie, si combinano le condizioni con l'operatore **'AND'**).

La condizione di una ricerca in una tabella ordinata (ricerca binaria) deve rispettare i limiti dello schema sintattico seguente, dove le metavariabili *data-name* sono le chiavi di ordinamento, che vanno indicate con gli indici necessari:

```

/ / \ / identifier-3 \ \
| data-name-1 < ----- > < literal-1 > |
< | IS = | | | > |
\ \ - / \ arith-expression-1 / |
\ condition-name-1 /

```

```

---
[
  / / \ / identifier-4 \ \
  | data-name-2 < ----- > < literal-2 > |
  AND < | IS = | | | > | ...
  --- | - / \ arith-expression-2 / |
  \ condition-name-2 /
]
---

```

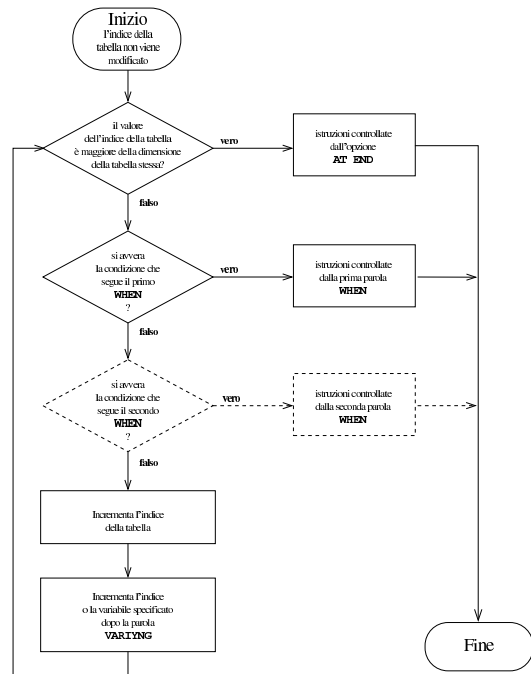
72.12.18.1 Ricerca sequenziale

La ricerca sequenziale con l'istruzione **'SEARCH'**, inizia dal valore che si trova già ad avere l'indice, proseguendo fino a soddisfare una delle condizioni, oppure fino alla fine degli elementi. Pertanto, se l'indice dovesse avere un valore maggiore del numero degli elementi della tabella, l'istruzione terminerebbe immediatamente.

L'istruzione **'SEARCH'**, usata per una ricerca sequenziale, esegue un ciclo di verifiche delle condizioni poste, quindi incrementa l'indice della tabella e ricomincia i confronti, fino a quando si avvera una delle condizioni, oppure quando la tabella non ha più elementi. Oltre a incrementare l'indice della tabella, può incrementare un altro indice, di un'altra tabella, o semplicemente una variabile numerica, attraverso l'uso dell'opzione **'VARYING'**.

Tradizionalmente, il funzionamento dell'istruzione **'SEARCH'**, quando si usa per una scansione sequenziale di una tabella, lo si descrive attraverso un diagramma di flusso, nel quale si immagina di utilizzare due condizioni controllate dalla parola **'WHEN'**, come si vede nella figura 72.225.

Figura 72.225. Esecuzione dell'istruzione 'SEARCH' secondo il formato per la scansione sequenziale. Si mette in evidenza l'uso di due parole 'WHEN' e si può comprendere come sarebbe con l'aggiunta di altre condizioni del genere.



Viene mostrato l'esempio di un programma completo che inizia con l'inserimento di dati all'interno di una tabella, quindi esegue una ricerca sequenziale al suo interno:

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-SEARCH.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 INSTALLATION. NANOLINUX IV,
000500 OPENCOBOL 0.31,
000600 DATE-WRITTEN. 2005-03-12.
000700*
000800 ENVIRONMENT DIVISION.
000900*
001000 DATA DIVISION.
001100*
001200 WORKING-STORAGE SECTION.
001300 01 RECORD-UTENTI.
001400 02 UTENTE OCCURS 60 TIMES
001500 INDEXED BY IND-UTENTE.
001600 03 COGNOME PIC X(30).
001700 03 NOME PIC X(30).
001800 03 NOTA PIC X(200).
001900 77 EOJ PIC 9 VALUE ZERO.
002000 77 RISPOSTA PIC XX.
002100 77 RICERCA PIC X(30).
002200*
002300 PROCEDURE DIVISION.
002400*----- LIVELLO 0 -----
002500 MAIN.
002600 PERFORM INSERIMENTO-DATI
002700 VARYING IND-UTENTE FROM 1 BY 1
002800 UNTIL EOJ = 1.
002900 MOVE 0 TO EOJ.
003000 PERFORM SCANSIONE UNTIL EOJ = 1.
003100*
003200 STOP RUN.
003300*----- LIVELLO 1 -----
003400 INSERIMENTO-DATI.
003500 DISPLAY IND-UTENTE, " INSERISCI IL COGNOME: ".
003600 ACCEPT COGNOME (IND-UTENTE).
003700 DISPLAY IND-UTENTE, " INSERISCI IL NOME: ".
003800 ACCEPT NOME (IND-UTENTE).
003900 DISPLAY IND-UTENTE,
003950 " INSERISCI UNA NOTA DESCRITTIVA: ".
004000 ACCEPT NOTA (IND-UTENTE).

```

```

004100*
004200 IF IND-UTENTE >= 60
004300 THEN
004400 MOVE 1 TO EOJ;
004500 ELSE
004600 DISPLAY "VUOI CONTINUARE? SI O NO",
004700 ACCEPT RISPOSTA;
004800 IF RISPOSTA = "SI"
004900 THEN
005000 NEXT SENTENCE;
005100 ELSE
005200 MOVE 1 TO EOJ.
005300*-----
005400 SCANSIONE.
005500 DISPLAY "INSERISCI IL COGNOME DA CERCARE:".
005600 ACCEPT RICERCA.
005700 IF RICERCA = SPACES
005800 THEN
005900 MOVE 1 TO EOJ;
006000 ELSE
006100 SET IND-UTENTE TO 1,
006200 SEARCH UTENTE
006300 AT END
006400 DISPLAY "IL COGNOME CERCATO ",
006500 "NON SI TROVA ",
006500 "NELLA TABELLA: ",
006600 QUOTE RICERCA QUOTE;
006700 WHEN COGNOME (IND-UTENTE) = RICERCA
006800 DISPLAY "IL COGNOME ", RICERCA,
006900 "SI TROVA NELLA ",
006950 "POSIZIONE ",
007000 IND-UTENTE.
007100*

```

Nell'esempio sono evidenziate le righe in cui si dichiara la tabella e quelle che eseguono la scansione. Si deve osservare che prima dell'istruzione 'SEARCH', l'indice deve essere collocato manualmente nella posizione iniziale.

72.12.18.2 Ricerca in una tabella ordinata

La ricerca che si esegue con l'istruzione 'SEARCH ALL' richiede che si rispettino alcune condizioni:

- i dati contenuti nella tabella devono risultare ordinati come previsto dalle chiavi già dichiarate;
- i dati contenuti nella tabella devono risultare tutti validi;
- le chiavi a cui si fa riferimento nella condizione di ricerca devono essere sufficienti a raggiungere l'informazione in modo univoco.

È importante considerare correttamente il problema dei dati validi: quando una tabella deve ricevere una quantità imprecisata di dati in elementi separati, questa deve essere stata dichiarata in modo abbastanza grande da poter contenere tutto, ma così facendo si ha la certezza di avere una serie di celle vuote alla fine della tabella stessa. Per evitare che la scansione di ricerca tenga conto anche delle celle vuote, si dichiara la tabella con una quantità «variabile» di celle (con l'opzione 'OCCURS *m* TO *n* TIMES, DEPENDING ON *identifier*'). In realtà, più che trattarsi di una tabella che ha veramente una quantità variabile di celle, si fa in modo di stabilire qual è la dimensione massima, attraverso il controllo di una variabile apposita.

Dato il tipo di ricerca, non fa alcuna differenza il valore iniziale dell'indice della tabella.

L'esempio seguente mostra una variante del programma già descritto a proposito della ricerca sequenziale, modificato in modo da sfruttare una ricerca binaria. Si osservi che non è più necessario impostare il valore iniziale dell'indice, prima della scansione.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-SEARCH-KEY.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 INSTALLATION. NANOLINUX IV,
000500 OPENCOBOL 0.31,
000600 DATE-WRITTEN. 2005-03-12.

```

```

000700*
000800 ENVIRONMENT DIVISION.
000900*
001000 DATA DIVISION.
001100*
001200 WORKING-STORAGE SECTION.
001300 01 RECORD-UTENTI.
001400     02 UTENTE          OCCURS 1 TO 60 TIMES
001500                          DEPENDING ON UTENTI-MAX
001600                          ASCENDING KEY IS COGNOME
001700                          INDEXED BY IND-UTENTE.
001800     03 COGNOME         PIC X(30).
001900     03 NOME            PIC X(30).
002000     03 NOTA           PIC X(200).
002100 77 UTENTI-MAX       USAGE IS INDEX.
002200 77 EOJ              PIC 9 VALUE ZERO.
002300 77 RISPOSTA        PIC XX.
002400 77 RICERCA         PIC X(30).
002500*
002600 PROCEDURE DIVISION.
002700*----- LIVELLO 0 -----
002800 MAIN.
002900     PERFORM INSERIMENTO-DATI
003000             VARYING IND-UTENTE FROM 1 BY 1
003100             UNTIL EOJ = 1.
003200     MOVE 0 TO EOJ.
003300     PERFORM SCANSIONE UNTIL EOJ = 1.
003400*
003500     STOP RUN.
003600*----- LIVELLO 1 -----
003700 INSERIMENTO-DATI.
003800     MOVE IND-UTENTE TO UTENTI-MAX.
003900     DISPLAY IND-UTENTE, " INSERISCI IL COGNOME: ".
004000     ACCEPT COGNOME (IND-UTENTE).
004100     DISPLAY IND-UTENTE, " INSERISCI IL NOME: ".
004200     ACCEPT NOME (IND-UTENTE).
004300     DISPLAY IND-UTENTE,
004350             " INSERISCI UNA NOTA DESCRITTIVA: ".
004400     ACCEPT NOTA (IND-UTENTE).
004500*
004600     IF IND-UTENTE >= 60
004700         THEN
004800             MOVE 1 TO EOJ;
004900         ELSE
005000             DISPLAY "VUOI CONTINUARE? SI O NO",
005100             ACCEPT RISPOSTA;
005200             IF RISPOSTA = "SI"
005300                 THEN
005400                     NEXT SENTENCE;
005500                 ELSE
005600                     MOVE 1 TO EOJ.
005700*-----
005800 SCANSIONE.
005900     DISPLAY "INSERISCI IL COGNOME DA CERCARE:".
006000     ACCEPT RICERCA.
006100     IF RICERCA = SPACES
006200         THEN
006300             MOVE 1 TO EOJ;
006400         ELSE
006600             SEARCH ALL UTENTE
006700                 AT END
006800                 DISPLAY "IL COGNOME CERCATO ",
006900                 "NON SI TROVA ",
006950                 "NELLA TABELLA: ",
007000                 QUOTE RICERCA QUOTE;
007100             WHEN COGNOME (IND-UTENTE) = RICERCA
007200                 DISPLAY "IL COGNOME ", RICERCA,
007300                 "SI TROVA ",
007350                 "NELLA POSIZIONE ",
007400                 IND-UTENTE.
007500*

```

72.12.19 Istruzione «SET»

« L'istruzione **'SET'** permette di attribuire un valore all'indice di una tabella; valore inteso come la posizione all'interno della stessa. Sono disponibili due schemi sintattici: attraverso il primo si attribuisce una posizione determinata; con il secondo si incrementa o si decrementa l'indice di una certa quantità di posizioni.

```

/ index-name-1 | / index-name-2 \
SET < | >... TO < identifier-2 >
--- | identifier-1 | -- | integer-1 |
\ / \ /

```

Oppure:

```

/ UP \ / identifier-3 \
SET { index-name-3 }... < -- > BY < |
--- | DOWN | -- | integer-2 |
\ ---- / \ /

```

In entrambi gli schemi sintattici, la variabile o le variabili indicate subito dopo la parola chiave **'SET'**, sono quelle che rappresentano l'indice di una tabella e devono essere modificate. Nel primo caso, si intende assegnare loro il valore indicato o rappresentato dopo la parola chiave **'TO'**, mentre nel secondo caso, l'indice viene incrementato (**'UP'**) o diminuito (**'DOWN'**) del valore posto dopo la parola chiave **'BY'**.

Quando nell'istruzione si usa una costante numerica, o una variabile numerica normale, deve trattarsi di un valore intero, che può essere senza segno, oppure può avere un segno positivo, con l'eccezione del caso dell'incremento o decremento dell'indice (nel secondo schema), dove può avere senso anche un segno negativo.

Nel primo schema sintattico, non sono ammesse tutte le combinazioni, rispetto a quando sembrerebbe dallo schema stesso. Per prima cosa, il valore che si attribuisce all'indice, deve essere valido nell'ambito della tabella a cui si riferisce; inoltre, valgono gli abbinamenti dello schema successivo. Nello schema si distingue tra variabili intere normali, variabili di tipo indice associate a una tabella e variabili di tipo indice indipendenti.

Tabella 72.230. Combinazioni degli operandi nell'istruzione **'SET'**.

	Variabile ricevente di tipo numerico intero (<i>integer data item</i>)	Variabile ricevente di tipo indice associata a una tabella (<i>index name</i>)	Variabile ricevente di tipo indice non associata ad alcuna tabella (<i>index data item</i>)
Valore assegnato costituito da una costante numerica intera	non ammesso	assegnamento valido	non ammesso
Valore assegnato costituito da una variabile numerica intera	non ammesso	assegnamento valido	non ammesso
Valore assegnato costituito da una variabile di tipo indice associata a una tabella	assegnamento valido	assegnamento valido	assegnamento valido
Valore assegnato costituito da una variabile di tipo indice non associata ad alcuna tabella	non ammesso	assegnamento valido	assegnamento valido

A seconda delle caratteristiche del compilatore, l'assegnamento di un valore a un indice può richiedere l'esecuzione di una conversione numerica appropriata.

72.12.20 Istruzione «START»

« L'istruzione **'START'** consente di posizionare il puntatore del record logico di un file relativo o a indice, per il quale sia stato previsto un accesso sequenziale o dinamico.


```

-----
/ IS EQUAL TO \
-----
IS =
-
IS GREATER THAN > data-name
-----
IS >
-
IS NOT LESS THAN
-----
\ IS NOT < /
-----

```

[INVALID KEY { imperative-statement }...]

Il file indicato dopo la parola chiave 'START' è quello all'interno del quale si vuole posizionare il puntatore del record logico. Come accennato, il file deve essere organizzato in modo relativo o a indice; inoltre, deve essere stato aperto in lettura ('INPUT') o in lettura e scrittura ('I-O').

La variabile che appare alla fine dello schema sintattico (*data-name*), può avere due significati differenti: se si tratta di un file organizzato in modo relativo, questa deve individuare la variabile definita con la dichiarazione 'RELATIVE KEY' dell'istruzione 'SELECT' del file stesso; se si tratta di un file organizzato a indice, deve trattarsi della chiave di ordinamento (dichiarata come 'RECORD KEY' o 'ALTERNATE RECORD KEY' nell'istruzione 'SELECT'), tenendo conto che può trattarsi di una porzione inferiore della chiave stessa, purché questa porzione si trovi a partire dall'inizio (a sinistra) della chiave.

L'opzione 'INVALID KEY' introduce una o più istruzioni che vengono eseguite nel caso l'istruzione 'START' fallisca a causa dell'indicazione di una chiave che con combacia secondo il tipo di confronto richiesto.

Nello schema sintattico, la parola chiave 'KEY' precede un gruppo di parole che servono a stabilire la *condizione di ricerca*. La corrispondenza con la chiave (costituita dal numero del record o dalla chiave di ordinamento vera e propria) può essere richiesta in modo esatto, oppure attraverso un altro tipo di relazione. Il record che per primo soddisfa la condizione di ricerca, è quello che viene selezionato. Una volta eseguita la selezione, il record potrebbe essere letto con l'istruzione 'READ'.

Tabella 72.232. Condizione di ricerca.

Operatore	Descrizione
KEY IS EQUAL TO data-name --- ----- KEY IS = data-name --- -----	la chiave, o la sua porzione, corrisponde esattamente
KEY IS GREATER THAN data-name --- ----- KEY IS > data-name --- -----	la chiave del record è superiore al valore specificato
KEY IS NOT LESS THEN data-name --- ----- KEY IS NOT < THEN data-name --- -----	la chiave del record non è inferiore (è maggiore o uguale) al valore specificato

La condizione di ricerca (assieme alla parola chiave 'KEY') e il nome della variabile che ha il ruolo di chiave, possono essere omessi. In tal caso, la ricerca avviene in base alla corrispondenza esatta con il valore che ha la variabile che costituisce la chiave relativa del file, oppure con quello che ha il campo della chiave primaria dello stesso.

Quando la chiave indicata nell'istruzione 'START' corrisponde a una porzione iniziale della chiave primaria o secondaria del file, il confronto si basa solo su quella porzione di chiave, ignorando il resto; nello stesso modo, se la chiave indicata nell'istruzione è più grande della chiave primaria o di quella secondaria, il confronto si basa solo sulla dimensione della chiave che ha il file effettivamente (che risulta essere più breve).

Comunque sia l'esito della ricerca, l'esecuzione dell'istruzione 'START', provoca l'aggiornamento della variabile che rappresenta lo stato del file ('FILE STATUS').

Listato 72.233. Programma elementare che legge un file relativo, ad accesso sequenziale, partendo dal terzo record.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-READ-SEQ-START.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN. 2005-03-13.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700*
000800 INPUT-OUTPUT SECTION.
000900*
001000 FILE-CONTROL.
001100*
001200 SELECT FILE-DA-LEGGERE ASSIGN TO "input.rel"
001300 ORGANIZATION IS RELATIVE
001400 RELATIVE KEY IS N-RECORD
001500 ACCESS MODE IS SEQUENTIAL.
001600*
001700 DATA DIVISION.
001800*
001900 FILE SECTION.
002000*
002100 FD FILE-DA-LEGGERE
002200 LABEL RECORD IS STANDARD.
002300*
002400 01 RECORD-DA-LEGGERE PIC X(30).
002500*
002600 WORKING-STORAGE SECTION.
002700 77 EOF PIC 9 VALUE ZERO.
002800 77 N-RECORD PIC 999 VALUE ZERO.
002900*
003000 PROCEDURE DIVISION.
003100*----- LIVELLO 0 -----
003200 MAIN.
003300 OPEN INPUT FILE-DA-LEGGERE.
003400 MOVE 3 TO N-RECORD.
003500 START FILE-DA-LEGGERE KEY IS EQUAL TO N-RECORD
003600 INVALID KEY
003700 MOVE 1 TO EOF.
003800 READ FILE-DA-LEGGERE
003900 AT END
004000 MOVE 1 TO EOF.
004100 PERFORM LETTURA UNTIL EOF = 1.
004200 CLOSE FILE-DA-LEGGERE.
004300*
004400 STOP RUN.
004500*----- LIVELLO 1 -----
004600 LETTURA.
004700 DISPLAY RECORD-DA-LEGGERE.
004800 READ FILE-DA-LEGGERE
004900 AT END
005000 MOVE 1 TO EOF.
005100*

```

72.12.21 Istruzione «STOP RUN»

L'istruzione 'STOP RUN' conclude il funzionamento del programma; pertanto, può trovarsi soltanto alla fine di un gruppo di istruzioni.

```

STOP RUN.
-----

```

Storicamente esiste una versione alternativa, ma superata, dell'istruzione 'STOP', alla quale si associa una costante, allo scopo di mostrare tale valore attraverso il terminale principale. In quella situazione, l'esecuzione del programma veniva sospesa e poteva essere fatta riprendere dall'utente.

Considerato che esiste la possibilità di usare istruzioni come 'DISPLAY' e 'ACCEPT', è meglio utilizzare esclusivamente l'istruzione 'STOP RUN' per l'arresto del programma, senza altre varianti.

72.12.22 Istruzione «STRING»

L'istruzione **'STRING'** consente di riempire delle variabili alfanumeriche specificando un punto di inizio, espresso in caratteri.

```

/ / identifier-1 \ / identifier-2 \ \
| | | | | | | | | | | | | | | | |
STRING < < >... DELIMITED BY < literal-2 > >...
-----| | literal-1 | -----| | | | | | | |
\ \ \ / \ \ \ / \ \ \ / \ \ \ / \ \ \ / \ \ \
INTO identifier-3
-----
[ WITH POINTER identifier-4 ]
-----
[ ON OVERFLOW { imperative-statement-1 }... ]
-----

```

Quello che si mette dopo la parola chiave **'STRING'** è un elenco di valori che si traducono in informazioni alfanumeriche, che vengono considerati come se fossero concatenati tra di loro. Dopo la parola **'DELIMITED'** si deve specificare un modo per delimitare la stringa complessiva indicata a sinistra. Se si usa la parola chiave **'SIZE'**, si intende considerare tutta la stringa alfanumerica complessiva, altrimenti, si seleziona solo la parte che si trova a sinistra, prima di ciò che viene indicato come riferimento.

La stringa complessiva, eventualmente ridotta a destra in qualche modo, viene copiata all'interno della variabile indicata dopo la parola **'INTO'**. La stringa viene copiata a partire dalla prima posizione, oppure dalla posizione specificata dal numero indicato dopo la parola **'POINTER'**. Dopo la parola **'POINTER'** va indicata una variabile numerica, che, oltre a indicare la posizione iniziale dell'inserimento della stringa, viene incrementata di conseguenza, per i caratteri che vengono inseriti effettivamente.

Se si utilizza la parola **'OVERFLOW'**, le istruzioni che appaiono subito dopo tale parola vengono eseguite se l'inserimento nella variabile di destinazione va oltre la fine della variabile stessa.

L'esempio successivo mostra un piccolo programma completo che compila in più fasi una variabile ricevente. La variabile ricevente contiene inizialmente una serie di simboli '#', per consentire di vedere facilmente cosa succede al suo interno, durante le varie fasi.

Listato 72.236. Programma elementare che dimostra il funzionamento di **'STRING'**.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-STRING.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 INSTALLATION. NANOLINUX IV,
000500 OPENCOBOL 0.31,
000600 DATE-WRITTEN. 2005-03-16.
000700*
000800 ENVIRONMENT DIVISION.
000900*
001000 DATA DIVISION.
001100*
001200 WORKING-STORAGE SECTION.
001300 77 TESTO-RICEVENTE PIC X(40) VALUE ALL "#".
001400 77 PUNTATORE PIC 99.
001500*
001600 PROCEDURE DIVISION.
001700*----- LIVELLO 0 -----
001800 MAIN.
001900 MOVE 1 TO PUNTATORE.
002000 DISPLAY PUNTATORE, " ", TESTO-RICEVENTE.
002100 STRING "CIAO", SPACE, DELIMITED BY SIZE
002200 INTO TESTO-RICEVENTE
002250 WITH POINTER PUNTATORE.
002300 DISPLAY PUNTATORE, " ", TESTO-RICEVENTE.
002400 STRING "COME STAI?" DELIMITED BY SIZE
002500 INTO TESTO-RICEVENTE
002550 WITH POINTER PUNTATORE.
002600 DISPLAY PUNTATORE, " ", TESTO-RICEVENTE.
002700 MOVE 11 TO PUNTATORE.
002800 STRING "VA LA VITA?" DELIMITED BY SIZE
002900 INTO TESTO-RICEVENTE
002950 WITH POINTER PUNTATORE.
003000 DISPLAY PUNTATORE, " ", TESTO-RICEVENTE.
003100*

```

```

003200 STOP RUN.
003300*

```

Dopo aver compilato il programma, eseguendo ciò che si ottiene, di dovrebbe vedere il risultato seguente attraverso il terminale:

```

01 #####
06 CIAO #####
16 CIAO COME STAI?#####
22 CIAO COME VA LA VITA?#####

```

Come si può vedere leggendo il sorgente del programma, dopo l'inserimento della stringa **'CIAO'**, la variabile usata come puntatore all'interno della variabile di destinazione, si trova a essere già posizionata sulla sesta colonna, in modo che un inserimento ulteriore si trovi già nella posizione necessaria. Dopo, viene riposizionato il puntatore per sovrascrivere la parola **«STAI»**.

72.12.23 Istruzione «SUBTRACT»

L'istruzione **'SUBTRACT'** consente di eseguire delle sottrazioni. Sono previsti diversi formati per l'utilizzo di questa istruzione.

```

/ / identifier-1 \ | identifier-2 \ --
| | | | | | | | | | | | | | | | |
SUBTRACT < < > | < > |...
-----| | literal-1 | | literal-2 | |
\ \ \ / \ \ \ / \ \ \ / \ \ \ / \ \ \
FROM { identifier-m [ROUNDED] }...
-----
[ ON SIZE ERROR imperative-statement ]
-----

```

Nello schema sintattico appena mostrato, si vede che dopo la parola chiave **'SUBTRACT'** si elencano delle costanti o variabili con valore numerico, che vengono sommate assieme inizialmente, per poi sottrarre tale valore dal contenuto delle variabili specificate dopo la parola chiave **'FROM'**. L'opzione **'ROUNDED'** richiede di eseguire un arrotondamento se la variabile ricevente non può rappresentare in modo esatto il valore; l'opzione **'SIZE ERROR'** serve a eseguire un'istruzione nel caso una delle variabili riceventi non possa accogliere la porzione più significativa del valore ottenuto dalla somma. Si osservi l'esempio seguente:

```

000000 SUBTRACT 1, 2, 3, FROM A.

```

Supponendo che la variabile **'A'**, prima della somma contenga il valore 10, dopo la somma contiene il valore 4 (10-1-2-3).

```

/ / identifier-1 \ | identifier-2 \ --
| | | | | | | | | | | | | | | | |
SUBTRACT < < > | < > |...
-----| | literal-1 | | literal-2 | |
\ \ \ / \ \ \ / \ \ \ / \ \ \ / \ \ \
/ / identifier-3 \
| | | | | | | | | | | | | | | | |
FROM < < > [ROUNDED] ...
----| | identifier-3 | -----
\ \ \ / \ \ \ / \ \ \ / \ \ \ / \ \ \
GIVING { identifier-n [ROUNDED] }...
-----
[ ON SIZE ERROR imperative-statement ]
-----

```

Quando si utilizza la parola chiave **'GIVING'**, si può indicare un solo valore dopo la parola chiave **'FROM'** e il risultato della sottrazione viene assegnato alle variabili che sono elencate dopo la parola **'GIVING'**, senza tenere in considerazione il loro valore iniziale. Valgono le stesse considerazioni già fatte a proposito delle opzioni **'ROUNDED'** e **'SIZE ERROR'**. Si osservi l'esempio seguente:

```

000000 SUBTRACT 1, 2, 3, FROM 10 GIVING A.

```

Qualunque sia il valore iniziale della variabile **'A'**, dopo la somma questa contiene il valore 4 (10-1-2-3).

```

SUBTRACT <-----> identifier-1 FROM identifier-2 [ROUNDED]
CORR <----->
CORRESPONDING <----->
[ ON SIZE ERROR imperative-statement ]

```

In questo ultimo caso, la sottrazione fa riferimento a variabili strutturate, dove i campi della prima variabile devono essere sottratti ai campi della seconda variabile che hanno lo stesso nome della prima. Valgono le stesse considerazioni già fatte a proposito delle opzioni 'ROUNDED' e 'SIZE ERROR'.

72.12.24 Istruzione «WRITE»

L'istruzione 'WRITE' scrive un record logico in un file, aperto in modo appropriato. Nel caso di un file organizzato in modo sequenziale, il file può essere aperto in scrittura ('OUTPUT') o in estensione ('EXTEND'); nel caso di un file ad accesso diretto, organizzato in modo relativo o a indice, questo può essere stato aperto in scrittura ('OUTPUT') o in lettura e scrittura ('I-O'), inoltre, se si usa l'accesso sequenziale, è consentito anche in caso di apertura in estensione ('EXTEND').

L'istruzione 'WRITE' viene usata con due schemi sintattici alternativi: uno per i file organizzati in modo sequenziale e l'altro per tutti gli altri casi. Il formato adatto ai file sequenziali contiene, in particolare, opzioni specifiche per l'avanzamento della carta di una stampante.

File organizzati in modo sequenziale

```

WRITE record-name [ FROM identifier-1 ]
-----
[ AFTER ]
[ BEFORE ] ADVANCING <----->
[ identifier-2 ] LINE
[ integer-1 ] LINES
[ mnemonic-name ]
[ PAGE ]

```

File organizzati in modo relativo e a indice

```

WRITE record-name [ FROM identifier-1 ]
-----
[ INVALID KEY { imperative-statement }... ]

```

Gli schemi sintattici mostrati hanno in comune la prima parte: il nome della variabile che fa riferimento al record, serve a individuare implicitamente il file; la variabile indicata dopo la parola opzionale 'FROM', permette di copiare tale variabile su quella del record, prima di procedere alla scrittura, come se si usasse l'istruzione 'MOVE' prima di 'WRITE':

```

MOVE identifier-1 TO record-name;
-----
WRITE record-name
-----
[ omissis ]

```

Quando la scrittura avviene con successo, il contenuto del record non è più disponibile in memoria, a meno di averne una copia per altri motivi (per esempio a causa dell'utilizzo dell'opzione 'FROM').

La scrittura di un file organizzato in modo sequenziale implica l'utilizzo del primo schema sintattico. Nello schema sintattico non è previsto il controllo di alcuna condizione di errore, che comunque potrebbe verificarsi, quando per qualche ragione non è possibile scrivere nel file. Le opzioni 'AFTER ADVANCING' e 'BEFORE ADVANCING', servono rispettivamente per richiedere un avanzamento preventivo o successivo alla scrittura. Per un file di dati, non ha significato l'uso di tali opzioni, che invece servono precisamente per la stampa, o per la creazione di file di testo (destinati eventualmente

alla stampa). L'avanzamento può essere specificato in un numero intero di righe (*identifier-2* o *integer-1*), oppure richiedendo un salto pagina, con la parola chiave 'PAGE'. Il nome mnemonico che può essere indicato in alternativa alla parola chiave 'PAGE' può servire per attribuire un nome alternativo proprio alla parola 'PAGE', oppure a fare riferimento a un'altra parola chiave (alternativa a 'PAGE'), che si riferisce a caratteristiche speciali, legate alla stampa, che il proprio compilatore può gestire.

Si osservi che un file organizzato in modo sequenziale, per il quale abbiano senso le opzioni di avanzamento, è bene che sia stato dichiarato con l'opzione 'LINE SEQUENTIAL'.

Il secondo schema sintattico può essere usato per i file che non hanno un'organizzazione sequenziale. In questo caso vengono a mancare i controlli di avanzamento della riga o della pagina, ma si aggiunge la verifica di un errore di scrittura, attraverso l'opzione 'INVALID KEY', dopo la quale appaiono le istruzioni da eseguire in caso di problemi.

Nel caso di file organizzati in modo relativo, ad accesso sequenziale, il comportamento è lo stesso che si avrebbe con un file sequenziale puro e semplice, con la differenza che la variabile designata a contenere il numero del record viene impostata automaticamente e che si può verificare la condizione controllata dall'opzione 'INVALID KEY' se si tenta di espandere il file oltre i limiti imposti esternamente al programma. Se invece questo tipo di file viene usato con un accesso diretto o dinamico, il numero del record (inserito nella variabile definita con la dichiarazione 'RELATIVE KEY' dell'istruzione 'SELECT' del file stesso) deve essere indicato espressamente: se il numero indicato corrisponde a un record già esistente, oppure se si tenta di scrivere oltre i limiti stabiliti esternamente al programma, si ottiene la condizione di errore controllata dall'opzione 'INVALID KEY'.

Nel caso di file organizzati a indice, l'inserimento dei record avviene tenendo conto delle chiavi previste per questo. In linea di principio, le chiavi non devono essere doppie; pertanto, il tentativo di inserire un record che contiene una chiave già esistente nel file (primaria o secondaria che sia), provoca un errore che può essere controllato attraverso l'opzione 'INVALID KEY'. Naturalmente, se nella dichiarazione delle chiavi è stato stabilito che possono anche essere doppie, tale errore non si verifica e la scrittura avviene con successo.

Un file organizzato a indice può essere scritto utilizzando un accesso sequenziale, ma in tal caso, la scrittura deve avvenire rispettando l'ordine crescente della chiave primaria, altrimenti si verifica un errore che si può controllare con l'opzione 'INVALID KEY'.

L'utilizzo dell'istruzione 'WRITE' implica l'aggiornamento della variabile che rappresenta lo stato del file ('FILE STATUS').

72.13 Riordino e fusione

Il riordino e la fusione del contenuto dei file sono gestite normalmente attraverso funzionalità speciali del linguaggio COBOL. Si utilizzano in particolare file dichiarati con l'indicatore di livello 'SD' nella sezione 'FILE SECTION', per svolgere la funzione di riordino o di fusione, mentre i file da ordinare o da fondere, assieme al risultato dell'ordinamento o della fusione, possono essere file normali organizzati secondo le esigenze del programma.

I file che prendono parte alle operazioni di riordino e di fusione, **non devono essere aperti o chiusi** durante tali operazioni.

72.13.1 Riordino

Il riordino di un file, con l'istruzione 'SORT' del COBOL, richiede in linea di massima il coinvolgimento di tre file: il file che formalmente serve come appoggio per svolgere la funzione di ordinamento, dichiarato nella sezione 'FILE SECTION' con l'indicatore di livello

'SD'; un file per i dati in ingresso da ordinare; un file per accogliere il risultato del procedimento di ordinamento.

```
SORT file-name-1 < ON < ASCENDING > KEY { data-name-1 }... >...
DESCENDING >

INPUT PROCEDURE IS procedure-name-1 < THROUGH > procedure-name-2
THRU >

USING { file-name-2 }...

OUTPUT PROCEDURE IS procedure-name-3 < THROUGH > procedure-name-4
THRU >

GIVING { file-name-3 }...
```

Il file che nello schema sintattico appare nominato come file-name-1, è quello che deve essere dichiarato nella sezione FILE SECTION con l'indicatore di livello 'SD'. Dopo la parola 'ASCENDING' si indica un elenco di chiavi di ordinamento crescenti; dopo la parola 'DESCENDING' si indica un elenco di chiavi di ordinamento decrescenti. Le chiavi di ordinamento sono campi del record del file file-name-1 e la possibilità di indicare più chiavi serve a definire una gerarchia di ordinamento quando se ne crea la necessità. In pratica, la presenza di più chiavi fa sì che in presenza di chiavi doppie a un certo livello gerarchico, permetta di distinguere l'ordine dei record utilizzando anche le chiavi di livello inferiore.

Nell'ordinamento di un file, la presenza di record con tutte le chiavi previste doppie, ha l'unico inconveniente di non poter stabilire quale sequenza effettiva ottengono tali record dopo l'ordinamento.

Il file da ordinare può essere costituito dal nome che appare dopo la parola 'USING', oppure può essere generato da un gruppo di procedure del programma, specificate dopo le parole 'INPUT PROCEDURE'. Il file indicato dopo la parola 'USING' è un file dichiarato normalmente, con l'organizzazione e l'accesso desiderati.

Il file che risulta dall'ordinamento può essere costituito dal nome che appare dopo la parola 'GIVING', oppure può essere letto da un gruppo di procedure del programma, specificate dopo le parole 'OUTPUT PROCEDURE'. Il file indicato dopo la parola 'GIVING' è un file dichiarato normalmente, con l'organizzazione e l'accesso desiderati.

La gestione dei dati in ingresso o in uscita, attraverso delle procedure, viene descritto in altre sezioni; per il momento viene mostrato un esempio di ordinamento tipico, che coinvolge il file per il riordino, più due file per i dati (in ingresso e in uscita).

Listato 72.247. Programma elementare che dimostra il funzionamento di 'SORT'.

```
000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-SORT.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN. 2005-02-25.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700*
000800 INPUT-OUTPUT SECTION.
000900*
001000 FILE-CONTROL.
001100*
001200 SELECT FILE-DA-ORDINARE ASSIGN TO "input.seq".
001300 SELECT FILE-ORDINATO ASSIGN TO "output.seq".
001400 SELECT FILE-PER-IL-RIORDINO ASSIGN TO "sort.tmp".
001500*
001600 DATA DIVISION.
001700*
001800 FILE SECTION.
001900*
002000 FD FILE-DA-ORDINARE.
002100 01 RECORD-DA-ORDINARE PIC X(10).
```

```
002200*
002300 FD FILE-ORDINATO.
002400 01 RECORD-ORDINATO PIC X(10).
002500*
002600 SD FILE-PER-IL-RIORDINO.
002700*
002800 01 RECORD-PER-IL-RIORDINO.
002900 02 CHIAVE-ORDINAMENTO PIC X(5).
003000 02 FILLER PIC X(5).
003100*
003200 PROCEDURE DIVISION.
003300*----- LIVELLO 0 -----
003400 MAIN.
003500 SORT FILE-PER-IL-RIORDINO,
003600 ON ASCENDING KEY CHIAVE-ORDINAMENTO,
003700 USING FILE-DA-ORDINARE,
003800 GIVING FILE-ORDINATO.
003900*
004000 STOP RUN.
004100*
```

Nell'esempio, il file usato per ottenere il riordino è 'sort.tmp'; il file da ordinare è 'input.seq' (organizzato in modo sequenziale); il file ordinato che si ottiene è 'output.seq' (anche questo organizzato in modo sequenziale). Come chiavi di ordinamento si prendono in considerazione i primi cinque byte del record.

Lo schema sintattico consentirebbe l'indicazione di più file da ordinare e di più file ordinati da generare. Nel primo caso, i dati dei vari file vengono raccolti assieme e considerati parte di un file unico da ordinare; i file ordinati da generare, invece, rappresentano copie dello stesso risultato ordinato.

72.13.2 Fusione

La fusione di due o più file, con l'istruzione 'MERGE' del COBOL, richiede la presenza di due o più file ordinati nello stesso modo, che si vogliono mettere insieme in un solo file ordinato. Per compiere questa funzione, si aggiunge un file ulteriore, dichiarato nella sezione 'FILE SECTION' con l'indicatore di livello 'SD'.

```
MERGE file-name-1 < ON < ASCENDING > KEY { data-name-1 }... >...
DESCENDING >

USING file-name-2 { file-name-3 }...

OUTPUT PROCEDURE IS procedure-name-1 < THROUGH > procedure-name-2
THRU >

GIVING { file-name-4 }...
```

La prima parte dello schema sintattico va interpretata nello stesso modo di quello per il riordino; dove file-name-1 è il file che deve essere dichiarato nella sezione 'FILE SECTION' con l'indicatore di livello 'SD' e le variabili indicate dopo le parole 'ASCENDING' o 'DESCENDING' sono le chiavi di ordinamento previste nei file in ingresso.

Successivamente si può osservare nello schema sintattico che sono previsti soltanto file in ingresso, dopo la parola 'USING', tenendo in considerazione il fatto che devono essere almeno due. Questi file devono risultare già ordinati secondo le chiavi previste, altrimenti il risultato della fusione non è prevedibile.

Il risultato della fusione può essere costituito dal nome che appare dopo la parola 'GIVING', oppure può essere letto da un gruppo di procedure del programma, specificate dopo le parole 'OUTPUT PROCEDURE'. Il file indicato dopo la parola 'GIVING' è un file dichiarato normalmente, con l'organizzazione e l'accesso desiderati.

La gestione dei dati in uscita, attraverso delle procedure, viene descritto in altre sezioni; per il momento viene mostrato un esempio di fusione tipico, si hanno i file 'input-1.seq' e 'input-2.seq' ordinati, si vuole ottenere il file 'output.seq' con la somma dei record, mantenendo l'ordinamento:

Listato 72.249. Programma elementare che dimostra il funzionamento di **'MERGE'**.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-MERGE.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN. 2005-03-18.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700*
000800 INPUT-OUTPUT SECTION.
000900*
001000 FILE-CONTROL.
001100*
001200 SELECT FILE-INPUT-1 ASSIGN TO "input-1.seq".
001300 SELECT FILE-INPUT-2 ASSIGN TO "input-2.seq".
001400 SELECT FILE-OUTPUT ASSIGN TO "output.seq".
001500 SELECT FILE-PER-LA-FUSIONE
001550 ASSIGN TO "merge.tmp".
001600*
001700 DATA DIVISION.
001800*
001900 FILE SECTION.
002000*
002100 FD FILE-INPUT-1
002200 01 RECORD-1 PIC X(10).
002300*
002400 FD FILE-INPUT-2
002500 01 RECORD-2 PIC X(10).
002600*
002700 FD FILE-OUTPUT
002800 01 RECORD-OUTPUT PIC X(10).
002900*
003000 SD FILE-PER-LA-FUSIONE.
003100*
003200 01 RECORD-PER-LA-FUSIONE.
003300 02 CHIAVE-ORDINAMENTO PIC X(5).
003400 02 FILLER PIC X(5).
003500*
003600 PROCEDURE DIVISION.
003700*----- LIVELLO 0 -----
003800 MAIN.
003900 MERGE FILE-PER-LA-FUSIONE
004000 ON ASCENDING KEY CHIAVE-ORDINAMENTO,
004100 USING FILE-INPUT-1,
004200 FILE-INPUT-2,
004300 GIVING FILE-OUTPUT.
004400*
004500 STOP RUN.
004600*

```

Lo schema sintattico consentirebbe l'indicazione di più file ordinati da generare: se viene indicato più di un file per raccogliere il risultato della fusione, questi ottengono lo stesso contenuto; i file in sé possono essere differenti, se possiedono una diversa organizzazione.

72.13.3 Gestire i dati in ingresso o in uscita attraverso delle procedure

Nelle istruzioni **'SORT'** e **'MERGE'**, a seconda dei casi, esiste la possibilità di specificare un gruppo di procedure con le forme seguenti:

```

INPUT PROCEDURE IS procedure-name-1 [ THROUGH ] procedure-name-2
-----
OUTPUT PROCEDURE IS procedure-name-1 [ THROUGH ] procedure-name-2
-----

```

Queste procedure sono da intendere come un intervallo di sezioni o di paragrafi della divisione **'PROCEDURE DIVISION'**, da *procedure-name-1* a *procedure-name-2*. Questa porzione di sezione o di paragrafi deve però rispettare delle condizioni: deve servire esclusivamente per lo scopo del riordino o della fusione; non può contenere chiamate a procedure esterne; non può essere usata nel programma per fini differenti.

In generale, se si intendono usare delle procedure per generare dati da ordinare, leggere i dati ordinati o fusi, conviene gestire la divisione **'PROCEDURE DIVISION'** in sezioni. L'esempio seguente mostra proprio una sezione che potrebbe essere usata per leggere il risultato di un file ordinato o fuso:

Listato 72.252. Esempio di sezione da usare come procedura di uscita di **'SORT'** o **'MERGE'**.

```

004100 MOSTRA-FILE-ORDINATO SECTION.
004200 INIZIO.
004300 PERFORM MOSTRA-RECORD UNTIL EOF = 1.
004400 GO TO FINE.
004500 MOSTRA-RECORD.
004600 RETURN FILE-PER-IL-RIORDINO RECORD
004700 AT END MOVE 1 TO EOF,
004800 DISPLAY "FINE DEL FILE ORDINATO".
004900 IF EOF = 0
005000 THEN
005100 DISPLAY RECORD-PER-IL-RIORDINO.
005200 FINE.
005300 EXIT.

```

Nell'esempio si vede anche l'uso del famigerato **'GO TO'**, allo scopo di uscire dalla sezione dopo l'esecuzione del ciclo di chiamate al paragrafo **'MOSTRA-RECORD'**, dal momento che l'istruzione **'EXIT'**, secondo lo standard, deve trovarsi da sola in un paragrafo.

72.13.4 Lettura del risultato dell'ordinamento o della fusione attraverso una procedura

Quando si usano le istruzioni **'SORT'** o **'MERGE'**, invece di generare un file ordinato o fuso, è possibile leggere il risultato dell'ordinamento o della fusione, specificando la chiamata di un intervallo di procedure (paragrafi o sezioni):

```

OUTPUT PROCEDURE IS procedure-name-1 [ THROUGH ] procedure-name-2
-----

```

Nell'ambito dell'intervallo di procedure chiamato, occorre usare l'istruzione **'RETURN'** per leggere questi dati dal file di riordino o di fusione:

```

RETURN file-name-1 [NEXT] RECORD [ INTO identifier ]
-----
AT END { imperative-statement }...
---
```

L'istruzione **'RETURN'** funziona a tutti gli effetti come l'istruzione **'READ'** di un file sequenziale, dove il file indicato è precisamente quello che appare nell'istruzione **'SORT'** o **'MERGE'** chiamante, con la stessa metavariable.

Listato 72.255. Esempio di lettura del risultato di un ordinamento attraverso una procedura.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-SORT-4.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN. 2005-03-18.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700*
000800 INPUT-OUTPUT SECTION.
000900*
001000 FILE-CONTROL.
001100*
001200 SELECT FILE-DA-ORDINARE ASSIGN TO "input.seq".
001300 SELECT FILE-PER-IL-RIORDINO ASSIGN TO "sort.tmp".
001400*
001500 DATA DIVISION.
001600*
001700 FILE SECTION.
001800*
001900 FD FILE-DA-ORDINARE.
002000 01 RECORD-DA-ORDINARE PIC X(10).
002100*
002200 SD FILE-PER-IL-RIORDINO.
002300*
002400 01 RECORD-PER-IL-RIORDINO.

```

```

002500 02 CHIAVE-ORDINAMENTO PIC X(5).
002600 02 FILLER PIC X(5).
002700
002800 WORKING-STORAGE SECTION.
002900 77 EOF PIC 9 VALUE 0.
003000*
003100 PROCEDURE DIVISION.
003200*----- LIVELLO 0 -----
003300 MAIN SECTION.
003400 INIZIO.
003500 SORT FILE-PER-IL-RIORDINO,
003600 ON ASCENDING KEY CHIAVE-ORDINAMENTO,
003700 USING FILE-DA-ORDINARE,
003800 OUTPUT PROCEDURE IS MOSTRA-FILE-ORDINATO.
003900*
004000 STOP RUN.
004100*
004200*----- SORT-MERGE PROCEDURE -----
004300 MOSTRA-FILE-ORDINATO SECTION.
004400 INIZIO.
004500 PERFORM MOSTRA-RECORD UNTIL EOF = 1.
004600 GO TO FINE.
004700 MOSTRA-RECORD.
004800 RETURN FILE-PER-IL-RIORDINO RECORD
004900 AT END MOVE 1 TO EOF,
005000 DISPLAY "FINE DEL FILE ORDINATO".
005100 IF EOF = 0
005200 THEN
005300 DISPLAY RECORD-PER-IL-RIORDINO.
005400 FINE.
005500 EXIT.
005600*

```

L'esempio riguarda la visualizzazione di un file ordinato, senza generare il file stesso, ma si applica tale e quale al caso della fusione.

72.13.5 Acquisizione dei dati per il riordino da una procedura

« Limitatamente al caso del riordino, con l'istruzione 'SORT', è possibile acquisire i record da riordinare attraverso una procedura:

```

INPUT PROCEDURE IS procedure-name-1 [ THROUGH ] procedure-name-2 [ ]
----- [ < ----- ]
----- [ THRU ] [ ]
----- [ ] [ ]

```

Nell'ambito dell'intervallo di procedure chiamato, occorre usare l'istruzione 'RELEASE' per passare formalmente un record. L'istruzione 'RELEASE' si utilizza e si comporta come l'istruzione 'WRITE' per i file sequenziali:

```

WRITE record-name [ FROM identifier-1 ]
-----

```

Il record è il nome della variabile strutturata corrispondente del file che esegue in pratica l'ordinamento, ovvero quello che nello schema sintattico dell'istruzione 'SORT' appare come *file-name-1*.

Listato 72.258. Esempio di acquisizione di record da ordinare attraverso l'inserimento diretto.

```

000100 IDENTIFICATION DIVISION.
000200 PROGRAM-ID. TEST-SORT-3.
000300 AUTHOR. DANIELE GIACOMINI.
000400 DATE-WRITTEN. 2005-03-18.
000500*
000600 ENVIRONMENT DIVISION.
000700*
000800 INPUT-OUTPUT SECTION.
000900*
001000 FILE-CONTROL.
001100*
001200 SELECT FILE-PER-IL-RIORDINO ASSIGN TO "sort.tmp".
001300*
001400 DATA DIVISION.
001500*
001600 FILE SECTION.
001700*
001800 SD FILE-PER-IL-RIORDINO.
001900*
002000 01 RECORD-PER-IL-RIORDINO.

```

```

002100 02 CHIAVE-ORDINAMENTO PIC X(5).
002200 02 FILLER PIC X(5).
002300
002400 WORKING-STORAGE SECTION.
002500 77 EOJ PIC 9 VALUE 0.
002600 77 EOF PIC 9 VALUE 0.
002700 77 DATI-INSERITI PIC X(10).
002800*
002900 PROCEDURE DIVISION.
003000*----- LIVELLO 0 -----
003100 MAIN SECTION.
003200 INIZIO.
003300 SORT FILE-PER-IL-RIORDINO,
003400 ON ASCENDING KEY CHIAVE-ORDINAMENTO,
003500 INPUT PROCEDURE IS INSERIMENTO-DATI,
003600 OUTPUT PROCEDURE IS MOSTRA-FILE-ORDINATO.
003700*
003800 STOP RUN.
003900*
004000*----- SORT-MERGE PROCEDURE -----
004100 MOSTRA-FILE-ORDINATO SECTION.
004200 INIZIO.
004300 PERFORM MOSTRA-RECORD UNTIL EOF = 1.
004400 GO TO FINE.
004500 MOSTRA-RECORD.
004600 RETURN FILE-PER-IL-RIORDINO RECORD
004700 AT END MOVE 1 TO EOF,
004800 DISPLAY "FINE DEL FILE ORDINATO".
004900 IF EOF = 0
005000 THEN
005100 DISPLAY RECORD-PER-IL-RIORDINO.
005200 FINE.
005300 EXIT.
005400*-----
005500 INSERIMENTO-DATI SECTION.
005600 INIZIO.
005700 PERFORM INSERISCI-RECORD UNTIL EOJ = 1.
005800 GO TO FINE.
005900 INSERISCI-RECORD.
006000 DISPLAY "INSERISCI UN RECORD DA 10 CARATTERI:".
006100 ACCEPT DATI-INSERITI.
006200 IF DATI-INSERITI = SPACES
006300 THEN
006400 MOVE 1 TO EOJ;
006500 ELSE
006600 MOVE DATI-INSERITI TO RECORD-PER-IL-RIORDINO,
006700 RELEASE RECORD-PER-IL-RIORDINO.
006800 FINE.
006900 EXIT.
007000*

```

L'esempio è completo, in quanto anche il risultato del riordino viene gestito tramite una procedura. Nella fase di inserimento dati, si può osservare che un inserimento nullo (pari all'inserimento di tutti spazi), implica la conclusione di quella fase.

72.14 Riferimenti

- «
- Christopher Heng, *Free COBOL compilers and interpreters*, <http://www.thefreecountry.com/compilers/cobol.shtml>
 - *Programming manuals and tutorials, COBOL*, <http://www.theamericanprogrammer.com/programming/manuals.cobol.html>
 - *MPE/iX and HP e3000 Technical Documentation, HP COBOL II/XL*
 - *Programmer's guide*, http://wayback.archive.org/web/2006*/http://docs.hp.com/en/424/31500-90014.pdf
 - *Quick reference guide*, http://wayback.archive.org/web/2006*/http://docs.hp.com/en/425/31500-90015.pdf
 - *Reference manual*, http://wayback.archive.org/web/2006*/http://docs.hp.com/en/426/31500-90013.pdf
 - *Compaq COBOL Reference Manual*, http://www.helsinki.fi/atk/unix/dec_manuals/cobv27ua27/cobrm_contents.htm

