磁带文件和磁盘文件

一、概述

1. 文件的组织形式

所谓文件的组织形式是指记录在文件中排列的方式。

- (1) 顺序文件: 先入先出。
- (2) 索引文件:在建立文件时除了开辟一个区域存放记录,还建立一个"目录"以便查找,这个目录称为索引。
- (3) 直接文件: 随机文件,逻辑上相邻的两条记录,物理地址不一定相邻。
- (4) 相对文件:在建立相对文件时,除了送入记录本身以外,还要求对记录的顺序编号, 便于查询。

磁盘上可以建立以上四种文件、磁带上只能建立顺序文件。

- 2. 文件的存取方式
- (1) 顺序存取方式。
- (2) 随机存取方式:又叫直接存储方式,这种存储方式比顺序存取方式效率高。
- (3) 动态存储方式:它是顺序存取方式和随机存取方式的结合。

文件组织形式	存取方式			
顺序文件	顺序存取			
索引文件	顺序存取、随机存取、动态存储			
直接文件	随机存取			
相对文件	顺序存取、随机存取、动态存储			

注意:索引文件在建立时,只能用顺序方式写入,建立后可随机存储。

二、磁带文件

- 1. 磁带的物理特性: 磁带和卡片相比具有句路数据密度大、读写速度快、便于保存数据的优点。
- 2. 磁带记录、块、块间间隙:磁带上的信息是以"块"为单位的,块是磁带存取的最小物理单位。每块中包含的记录数称为块化因子,则显然块化因子,输入输出就越少,但是所需的缓冲区就越大。
- 3. 可变长记录: 系统在每个记录前增加一个"计数字段", 用来记录本记录中的字节数。
- 4. 磁带文件的组织形式:

BOT	标号记录	数据	•••	•••	数据	文件尾记录	EOT
-----	------	----	-----	-----	----	-------	-----

说明: (1) BOT: 它是"磁带开始标志"的简写

- (2) 记录标号: 也称内部标号,是一个数据块,内存文件标识、保留日期、建立日期、卷序号
- (3) 记录数据块。
- (4) 文件结尾标志
- (5) EOT: 一片铝片, 作用是停止磁带驱动器运动防止脱带。
- 5. COBOL 中有关磁带文件的成分
 - (1) 标识部
 - (2) 环境部

在输入输出节中说明:

INPUT-OUTPUT SECTION.

FILE-CONTROL

SELECT 文件名 ASSIGN TO 磁带机 1, 磁带机 2···

[:ORGANAZATION IS SEQUENTIAL]

[; ACESS MODE IS SEQUENTIAL]

指定多台磁带机时,当处理完一卷磁带时,系统会自动切换磁带机

(3) 数据部

要在数据部中对此带文件进行描述,说明其标号记录、块化因子、记录长度等。 FD 文件名

LABEL RECORDS ARE [RECORD IS] STANDARD

BLOCK CONTAINS 整数 1 TO 整数 2 RECORDS [CHARACTERS]

[RECORD CONTAINS 整数 3 TO 整数 4 CHARACTERS]

DATA RECORDS ARE [RECORD IS] 数据名1, [数据名2]

VALUE OF 数据名 3 IS 数据名 4[常量 1]…

例: FD MT-FILE LABEL RECORDS IS STANDARD

BLOCK CONTAINS 10 RECORDS

DATA RECORD IS MT-REC

01 MT-REC.

02 PRODUCT-CODE PIC 9(8)

02 PRODUCT-NAME PIC X(5)

02 UNIT-PRICE PIC 9(4) V99.

(4) 过程部

1. OPEN 语句

OPEN 语句语句的一般格式

OPEN INPUT[OUTPU] 文件名 REVERSED[WITH NO REWIND]

说明: REVERSED 表示"反读",即从最后一个记录开始向前读,在执行这个语句 之前应将文件定位到文件尾部,WITH NO REWIND表示磁带不反绕。

2. CLOSE 语句

CLOSE 语句语句的一般格式

CLOSE 文件名 REEL [WITH NO REWIND[LOCK]]

说明: NO REWIND 的作用和 OPEN 语句中的相同,LOCK 可选项用于关闭文件,即关闭该文件后程序中不能再打开。REEL 可选项表示关闭的是某一磁带卷,不是文件,此时文件仍处于打开状态。只有多卷文件才用 REEL。

3. READ 语句

READ 语句语句的一般格式

READ 文件名 [INTO 数据名] AT END 强制语句

4. WRITE 语句

WRITE 语句语句的一般格式

WRITE 记录名 [FROM 标识符]

6. 磁带文件应用举例

IDENTIFICATION DIVISION

PROGRAM-ID EXAM10-1

ENVIRONMENT DIVISION

INPUT-OUTPUT SECTION.

FILE-CONTROL.

SELECT IN-FILE ASSIGN TO IN-MSD

SELECT MT-FILE ASSIGN TO 磁带文件

DATA DIVISION.

FILE SECTION

FD IN-FILE LABEL RECORDS IS STANDARD

LABEL RECORD IS STANDARD

VALUE OF IDENTIFICATION IS "D:\DAFILE"

01 IN-REC.

02 PRODUCT-CODE PIC 9(8)

02 PRODUCT-NAME PIC X(15)

02 UNIT-PRICE PIC 9(4) V99.

FD MT-FILE LABEL RECORDS IS STANDARD

BLOCK CONTAINS 10 RECORDS

DATA RECORD IS MT-REC

01 MT-REC.

02 PRODUCT-CODE PIC 9(8)

02 PRODUCT-NAME PIC X(5)

02 UNIT-PRICE PIC 9(4) V99.

PROCEDURE DIVISION.

STA.

OPEN INPUT IN-FILE

OUTPUT MT-FILE.

AT END CLOSE IN-FILE MT-FILE

STOP RUN.

MOVE CORR IN-REC TO MT-REC

WRITE MT-REC

GO TO DISK-TYPE

四、磁盘顺序文件(SAMPLE10-2)

1. OPEN 语句:除了用 INPUT 用 OUTPUT 方式打开文件外,还可以用 I-O 方式,即文件即可输入也可输出。

磁盘文件用到的 OPEN 语句的一般格式:

它没有 NO REWIND 等可选项

2. CLOSE 语句

磁盘文件用到的 CLOSE 语句的一般格式:

CLOSE 文件名 [WITH LOCK] [,文件名 2 [WITH LOCK]]

3. READ 语句

磁盘文件用到的 READ 语句的一般格式:

READ 文件名 RECORD [INTO 标识符] [; AT END 强制语句]

- 4. REWRITE 语句: 重写语句,用相同长度的记录代替原来的记录,它只能用于用 I-0 方式打开的文件。在执行 REWRITE 语句之前,必须先用 READ 语句读出一条记录,对其进行修改,再用 REWRITE 语句写回原来位置。不能修改记录的长度和数据的类型。
- 5. WRITE 语句

磁盘文件用到的 WRITE 语句的一般格式:

WRITE 记录名「FROM 标识符]「: INVALID KEY 强制语句]

当试图输出的记录超过了分配给文件的空间范围时,就执行 INVALID KEY 子句中的强制语句。

读写语句	OPEN 方式					
	INPUT 方式	OUTPUT 方式	I-0 方式			
READ	YES		YES			
WRITE		YES				
REWRITE			YES			

五、磁盘索引文件(SAMPLE10-3)

- 1. 索引文件的概念:磁盘索引文件包括两个文件,由主文件记录构成的数据文件和作为索引用的键文件。在建立索引文件时,应将文件记录按索引排序,之后输入到文件中。 给关键字赋值的方法:
 - (1) 直接给作为 RECORD KEY 的数据项赋值。
 - (2) 在建立索引文件时指定 RECORD KEY, 而在存取检索时, 另外指定一个 NOMINAL KEY (名义键)。

例: RECORD KEY IS PRODUCT-CODE NOMINAL KEY IS A .

这里 A 是在数据部中定义的初等项,名字是任意的,只要给 A 赋值就可以了。 名义键可以在工作单元节中定义,而且它的 PIC 描述必须和记录键相同。

索引文件分为两类:索引顺序文件和索引非顺序文件。索引顺序文件比索引非顺序文件 查找效率高

- (1) RECORD KEY 指定的数据项必须是索引文件记录的一部分。
- (2) 在建立索引顺序文件时,应用顺序存储方式,在向文件中写记录时,后一个记录的索引值一定要大于前一个的索引值。
- (3) 记录键的描述体不能包含 OCCURS 子句,也不能从属于 OCCURS 子句的数据项。
- (4) RECORD KEY和NOMINAL KEY应当有相同的数据描述。
- (5) 作为 NOMINAL KEY 的数据项不能出现在文件的记录中。
- 2. COBOL 中与索引文件有关的部分
 - (1) 标识部
 - (2) 环境部:

SELECT 文件名 ASSIGN TO 磁盘机名 ORGANIZATION IS INDEXED

[; ACCESS MODE IS $\left\{\begin{array}{c} \text{SEQUENTIAL} \\ \text{RANDOM} \end{array}\right\}$

RECORD KEY IS 数据名1 [MONINAL KEY IS 数据名2]

- 说明: (1) ORGANIZATION IS INDEXED 说明文件组织形式是是索引文件。
 - (2) ACCESS MODE IS RANDOM 说明存取方式是随机的。
 - (3) RECORD KEY IS 数据名1说明以数据名1为"记录键"
 - (4) MONINAL KEY IS 数据名 2 说明以数据名 2 为"名义键"
- (3) 数据部:作为 RECORD KEY IS 和 MONINAL KEY IS 的数据应在数据部中说明。
- (4) 过程部
 - (一) OPEN 和 CLOSE 语句与磁盘顺序文件相同。
 - (二) READ 语句

READ 文件名 RECORD [INTO 数据名]; INVALID KEY 强制语句

在随机读取记录时,必须先向 RECORD KEY (或 MONINAL KEY) 提供一个值, 所以不会遇到文件结束标志。

(三) START 语句

START 语句只用于顺序读一个索引文件时指定顺序读的起点。 START 语句的一般形式:

START 文件名 KEY 关系运算符 数据名 [INVALD KEY 强制语

句]

注意:"数据名"应是已被指定为"记录键"的数据项名。事先一定要给数据名赋值。

(四) WRITE 语句

WRITE 记录名 [FROM 标识符] [; INVALD KEY 强制语句] WRITE 语句只能向索引文件中写入一个新记录,而不能更新一个记录。

(五) REWRITE 语句

REWRITE 记录名 [FROM 标识符] [; INVALD KEY 强制语句]

(六) DELETE 语句

DELETE 文件名 RECORD [; INVALD KEY 强制语句]

3. 索引文件应用举例

IDENTIFICATION DIVISION.

PROGRAM-ID. EXAM10-3.

ENVIROMENT DIVISION.

INPUT-OUTPUT SECTION.

FILE-CONTROL.

SELECT IN-FILE ASSIGN TO IN-FILE

SELECT DA-FILE ASSIGN TO INDE.

ORGANIZATION IS INDEXED

ACCESS MODE IS SEQUENTIAL

RECORD KEY IS DA-PRODUCT-CODE.

DATA DIVISION.

FILE SECTION.

FD IN-FILE LABEL RECORD IS STANDARD

DATA RECORD IS INREC.

- 01 INREC
 - 02 IN-PEODUCT-CODE PIC X(4).
 - 02 IN-PRODUCT-NAME PIC X(10).
 - 02 IN-UNIT-PRICE PIC 9(7).
- FD DA-FILE LABEL RECORD IS STANDARD

DATA RECORD IS DAREC.

- 01 DAREC
 - 02 DA-PEODUCT-CODE PIC X(4).
 - 02 DA-PRODUCT-NAME PIC X(10).
 - 02 DA-UNIT-PRICE PIC 9(7).

WORKING-STRAGE SECTION.

77 END-SWITCH PIC X(4).

PROCEDURE DIVISION.

START-RUN.

OPEN INPUT INFILE

OUTPUT DA-FILE.

MOVE SPACE TO END-SWITCH.

READ IN-FILE

AT END MOVE HIGH-VALE TO END-SWITCH.

PERFORM RECORD-PROCESSING THRU RECORD-EXIT

UNTIL END-SWITCH = HIGH-VALUE.

CLOSE IN-FILE, DA-FILE.

STOP RUN.

RECORD-PROCESSING.

MOVE IN-PEODUCT-CODE TO DA-PEODUCT-CODE.

MOVE IN-PEODUCT-NAME TO DA-PEODUCT-NAME.

MOVE IN-UNIT-PRICE TO DA- UNIT-PRICE.

WRITE DAREC INVALID KEY

DISLPAY 'INVALID KY INPUT = ', DAREC.

READ IN-FILE AT END

MOVE HIGH-VALUE TO END-SWITCH.

RECORD-EXIT. EXIT.

六、磁盘相对文件(SAMPLE10-4)

所谓相对文件就是在建立文件时,除了记载记录本身之外,还给每一个记录编一个"位 置号"。以后按位置号存取记录。还要定义一个"相对键"。

SELECT 文件名 ASSIGN TO 设备名

ORGANIZATION IS RELATIVE

ACCESS MODE IS SEQUENTIAL [, RELATIVE KEY IS 数据名 1] RANDOM RELATIVE KEY IS 数据名 2

说明: (1) 相对文件可以顺序读,此时可以不指定 RELATIVE KEY。

- (2) 作为 RELATIVE KEY 的数据项不能是记录中的一项。
- (3) 随机读时应事先给"相对键"项送入一个值。
- (4) WRITE 语句可以向文件中写入一条新记录,但只能在空记录中写入
- (5) 用 WRITE 建立一个新的相对文件时,即可以顺序写,也可以随机械。

七、动态存取方法简介

在读取文件时应使用: READ 文件名 NEXT RECORD [INTO 标识符] [; AT END 强制语句]

例: MOVE 10 TO RE-KEY

INVALID KEY GO TO ERR.
READ DAFILE NEXT RECORD
AT END GO TO TERM.

- 注意: (1) READ 语句有两种形式,而对于 WRITE, REWRITE 和 DELETE 语句,没有 NEXT 可选项,只能用随机方式处理
 - (2) 对索引文件的 READ NEXT 语句的用法也是一样的。