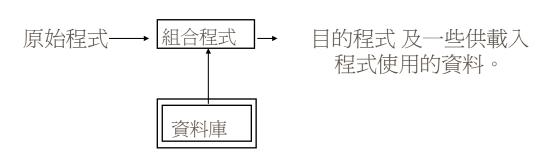
組合程式



- (1) 將助記憶式指令轉換成相對應的機器碼。
- (2) 將符號式運算元轉換成相對應的機器位址。
- (3) 依電腦硬體格式產生相對應的機器指令。
- (4) 將原始程式內定義的資料常數轉換成機器 內部表示的型態。
- (5) 輸出目的程式並列出組合語言

組合程式之類型

組合程式依處理方式可以分成三大類:

- (1) 一次處理組合程式
 - a. 載入並且執行組合程式
 - b.一次處理模組組合程式
- (2) 兩次處理組合程式
- (3) 多次處理組合程式

- 一次處理組合程式 (One-Pass Assembler) -
- 若程式中所有使用到的符號皆事先定義 過,且沒有向前參考 (Forward Reference) 的情況,皆可用一次處理組合程式來處 理。此類的組合程式有兩種:
 - (1) 載入並且執行組合程式 (Load-And-Go Assembler)
 - (2)一次處理模組組合程式 (One-Pass-Module Assembler)

- a. 載入並且執行組合程式
- 此種組合程式並不產生目的程式,而是 直接產生絕對位址式的機器碼,並且立 即載入實際的記憶體中執行。

■ 載入並且執行組合程式處理符號的方式則採用 鏈結串列,當未定義的符號首次出現時,則 將它加於符號表內,並註明上未定義;當此符 號再次出現,則利用指標將它連接能來,並記 錄此符號的出現位址值。待此符號的定義指令 出現時,即刻將定義的值入符號表,再經由指 標找到其後尚未定義符號的位址,並填入定義 的值。這種做法稱爲回溯法 (Backtracking)。

_	符號	値	指標	
	Name	*	• –	要修改符號之位址值
Ī	•	•	•	
	•	•		

<缺點>

- a. 不具連結的能力: 個別組譯的程式無法結合在一起,成為 一個大程式。
- b. 不具重定位的能力: 程式必須在固定的記憶體位址組譯執行
- c. 需具備足夠的記憶體空間: 因爲組合程式本身與機器碼都同時存於 記憶體中。

- 一次處理模組組譯程式 (One-Pass Module Assembler)-
- 此種組合程式不若載入並且執行組合程式,它並不產生機器碼,而是產生目的碼,其中亦包含供連結程式及載入程式使用的資訊。一次處理模組組合程式僅完成部份的組譯工作,其餘則交由載入程式處理。

此組合程式處理未定義的符號(指外在 符號)是以一個跳躍至某一位址的指令 替代;即遇到未定義的符號,則將它的 位址值加入跳前表中,且記錄它的符號 及其出現的位址值,當再有相同的符號 出現時,則用鏈結串列的方式將它的位 址值串連,此表格將供載入程式於載入 時調整相對應的位址值。這種做法稱之 為轉移向量 (Transfer Vector)。

- 兩次處理組合程式 (Two-Pass Assembler)
- 在做組譯工作時,會對原始程式做兩次掃瞄,所以允許程式中存在向前參考的未定義符號。簡單來說,典型的兩次處理組合程式其功能就是在第一次處理(Pass 1)時產生一個中間檔案,而於第二次處(Pass 2)時讀取該中間檔案,並處理第一次處理未完成的工作。

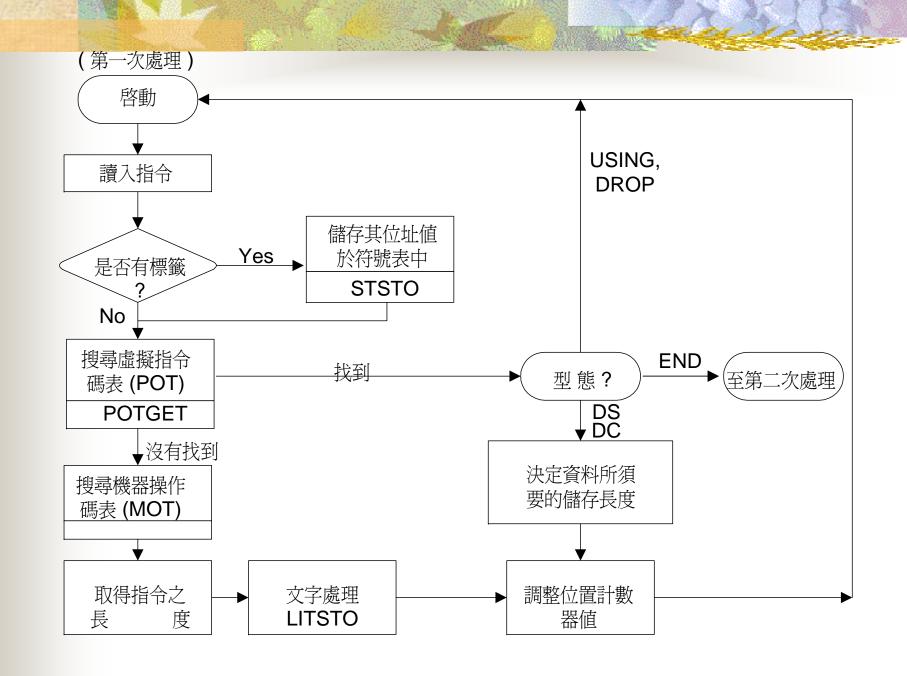
第一次處理:定義所有的符號與文字。

- a. 決定程式中所有敘述的位址。
- b. 儲存所有標籤的位址,供第二次處理 使用。
- c. 處理程式中的虛擬指令。

第一次處理所會用到的資料庫 (Data Bases):

- (1) 輸入:原始程式。
- (2) 參考表格:
 - a. 虛擬操作碼表 (Pseudo-Operation Table, POT): 用以查詢虛擬指令所對應的處理程式之位址。
 - b. 機器操作碼表 (Machine-Operation Table, MOT): 用以將助記憶式指令對應成機器碼。

- (3) 暫存器 (Register): 程式計數器 (Program Counter, PC) 或稱 為位址計數器 (Location Counter, LC)
- (4) 輸出 (Output):
 - a. 原始程式之副本 (Copy)。
 - b. 符號表 (Symbol Table, ST)。
 - c. 文字表 (Literal Table, LT)。



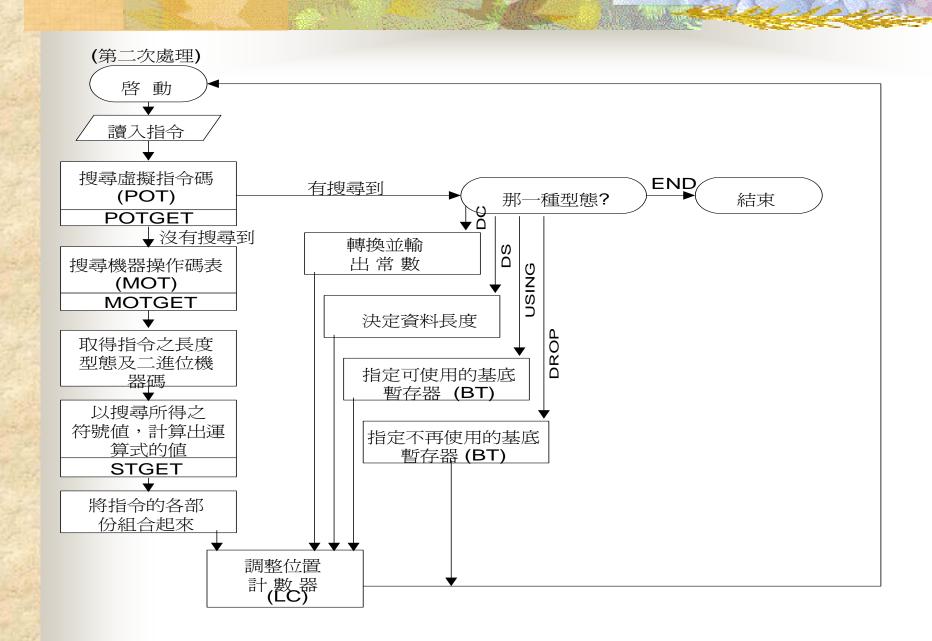
第二次處理:輸出目的程式。

- a. 將指令組譯;即翻譯運算碼及符號位 址的查詢。
- b. 產生 DS,DC 及文字所定義的值。
- c. 處理未處理的虛擬指令。
- d. 輸出目的程式並列出原始的組合語言程式。

第二次處理所會用到的資料庫 (Data Bases):

- (1) 輸入:
 - a. 原始程式之副本。
 - b. 符號表。
 - c. 文字表。
- (2) 參考表格:
 - a. 機器操作碼表。
 - b. 虛擬操作碼表。

- (3) 暫存器、表格及工作區:
 - a. 暫存器: 位址計數器
 - b. 表格: 用基底暫存器表來記錄那些暫存器被指定爲基底暫器及其內的值。
 - c. 工作區:儲存需要做組譯的指令與要輸出的內容。
- (4) 輸出:
 - a. 目的程式
 - b. 列出原始的組合言程式



- 多次處理組合程式 (Multi-Pass Assembler) —
- 此種組合程式在組譯時會對原始程式做多次的 掃瞄,所以允許程式中存在向前參考的未定義 符號。於第一次處理時,先保留涉及向前參考 之未定義符號,於第二次處理之後,再對這些 未定義的符號做若干次 (Pass 3, Pass 4, ...) 的額外處理。
- 如 "Variable EQU Expr", Expr 可以是數值、 名稱、運算式子。若 Expr 是一個名稱,則必 須事定義過;否則,需多一次的處理,以便解 決此向前參考的情況。

使用多次處理組合程式的好處,是其提供額外的四種功能:

- a. 可以使用巨集指令。
- b. 減少記憶體空間的使用量。
- c. 允許向前參考的符號存在, 使程式易於撰寫, 更具彈性。
- d. 易於程式碼最佳化的處理。

重定位之處理

組合程式在處理重定位址式程式之過程如下一

- (1) 組合程式在組譯時,會產生一個命令於目的程式中,這命令會指示載入程式計算載入位址時須加上程式之起始位址。
- (2) 載入程式使用變更記錄 內的資訊,以便能 將目的程式載入至適當的記憶體位址。
- <註>:變更記錄內的資訊包含:
 - (1) 需要變更的位址欄相對於程式之起始位址。
 - (2) 需要變更的位址欄之長度。

絕對位址式程式與重定位址式程式之差異

- (1) 絕對位址式程式: 程式之起始位址於組譯時便已經決定, 且每次載入之位地都一樣。
- (2) 重定位址式程式: 程式之起始位址於載入時才決定,且每次載入之位址不一定每次都一樣。

絕對位址式程式之缺點:

- (1) 記憶體空間不能有效的利用,因每次 都佔用固定的位址。
- (2) 記憶體無法共用。
- (3) 儲存於記憶體中的目的碼易造成混淆;即無法判定該值是位址值或是資料值。
- <註>: 重定位址式程式,則可彌補上述之缺點。