

บทที่ 6 การจัดสรรเนื้อที่หน่วยความจำ (Storage management)

1

ภาษา PL/I มีรูปแบบความคุณ การจัดสรรหน่วยความจำ ส่วนหลักเนื้อที่เก็บข้อมูล,
หน่วยความจำนี้อาจจะมีการจัดสรร แบบคงที่ (static) และคอมไพล์ ไปแก้ไข หรือ
อาจมีการจัดสรรแบบ ไม่คงที่ (dynamic) ระหว่างการ execute ไปแก้ไข, การจัด
สรรหน่วยความจำแบบไม่คงที่ อาจจะ ยกเลิกได้ส่วนหนึ่ง การใช้ใหม่ (re-use) ตัวแปร
ทุกตัวในไปแก้ไข มี storage class attribute ที่หน่วยความจำ (storage
class) จะเป็นตัวบ่งบอกว่า จะมีการจัดสรรหน่วยความจำส่วนหนึ่งเป็น เมื่อไร และ
อย่างไร

PL/I-80 แบ่งหน่วยความจำ เป็น 3 ชนิดดังนี้

STATIC

AUTOMATIC

BASED

เพื่อให้บ่งบอก ถึง การกำหนดค่าແண່ງที่อยู่ภายในหน่วยความจำ, หน่วย
ความจำแบบ AUTOMATIC จะถูกบันทึก ในลักษณะเดียวกับ หน่วยความจำแบบ STATIC
ยกเว้นใน procedure ที่ถูกกำหนดเป็น RECURSIVE, storage class attri-
bute เป็นคุณสมบัติ (properties) ของ อัลเม็นท์, อะเรย์ และ ตัวแปรชนิด
โครงสร้างหลัก

attribute หลัก กำหนดให้เป็น ชื่อ entry, ชื่อฟังก์ชัน หรือฟังก์ชัน
ของกลุ่มข้อมูล ไม่ได้

6.1 STATIC_attribute

ตัวแปร ที่มี declare ที่มี attribute STATIC จะถูกจัดสรร ให้มาใน
execute main procedure ดังภาพที่บ่งบอกให้เห็นว่า ตัวแปรที่มี static attribute

ตัวอย่าง STATIC attribute

```
DECLARE A FIXED STATIC;  
  
DECLARE B(100) CHAR(Z) STATIC;  
  
DECLARE 1 C STATIC,  
        2 D CHAR(10),  
        2 E FIXED;
```

6.2 INITIAL attribute

attribute INITIAL ใช้เพื่อกำหนดค่าคงที่ไว้หน้า ให้กับ data item
ในการจัดสร้างหน่วยความจำ ข้อมูลแรกนี้จะเป็น ส่วนหนึ่งของ program module ที่จะ^{ถูกโหลด (load)} เมื่อเริ่มมีการ execute โปรแกรม

របៀបនៃ INITIAL attribute នគរបាល

INITIAL | **INIT** (*value*[,*value*] ...)

เมื่อ คำ เชื่อมต่ออยู่ในรูปแบบ

[(iteration-factor)] constant-exp

iteration-factor เป็นค่าคงที่ แทนการนับช่า ซึ่งจะทำให้ค่า constant-exp มีเท้ากันจำนวนหนึ่ง

constant-exp ต้องเป็นค่าคงที่ literal ซึ่งเข้าไปกับ ชนิดข้อมูล ของ
เงื่อน件 ปะกับค่าที่ ค่าคงที่ เลขคณิต อาจจะมีเครื่องหมายกำกับท้ายหน้าหรือไม่มีก็ได้,
ค่าคงที่ string หรือค่า NULL พอยท์เพอว์, data items ของอะเรย์ สามารถ
กำหนดค่าเงื่อน件ด้วยค่าสิ่งหนึ่งค่าสิ่ง ในกรณีนี้ ต้องเงื่อน件ด้วย อัลเม็นท์ตัวแรกของ
อะเรย์ และต่อ ๆ ไป ในลักษณะที่ลัจโรว์ (row major order) จะกระทำง่าย เช่น
ของค่าคงที่ เงื่อน件 ซึ่งค้อง ไม่มากกว่าขนาด เงื่อน件ของอะเรย์, สำหรับของโครงสร้าง
จะต้องถูกกำหนดค่า เงื่อน件ของโครงสร้าง การกำหนดค่าคงที่ให้กับตัวแปร ให้ใช้คูณของ
ค่าสิ่ง assignment เครื่องจะใส่ เครื่องหมาย blank เพิ่มทางขวาเมื่อ เมื่อการ

กำหนด string นั้น สั้นกว่าตัวแปด หรือ string

ในที่สุด เนื่องจาก static เท่านั้น ที่สามารถมี initial attribute เพื่อให้เข้ากันได้ (compatible) กับภาษา PL/I ข้อถัดไป

ค่าวอย่าง

```
DECLARE A FIXED BINARY STATIC INITIAL (0);

DECLARE B(8) CHARACTER(Z) INITIAL ((8)'AB') STATIC;

DECLARE

1 FCB STATIC,

2 FDRIVE FIXED(7) INITIAL (0),

2 FNAME CHAR(8) INITIAL ('EMO'),

2 FTYPE CHAR(3) INITIAL ('DAT'),

2 FEXT BIT(8) INITIAL ('00'B4),

2 FFILL(19) BIT(8);
```

6.3 AUTOMATIC attribute

ปกติ attribute AUTOMATIC ทำให้การจัดสรรเนื้อที่หน่วยความจำของข้อมูล ภายใน entry ของ PROCEDURE block หรือ BEGIN block ซึ่งตัวแปรมีประโยชน์อยู่ ใน PL/I-80 หน่วยความจำ AUTOMATIC เป็นการจัดสรรเนื้อที่แบบคงที่เพื่อบรรบปาง ตัวแหน่งที่อยู่ของตัวแปร และความเร็วในการ execute มีข้อดีเว้นเมื่ออ่านคือ ใน presence ของ recursion โดยที่ ตัวแปร AUTOMATIC ต้องใช้กลไกหน่วยความจำ แบบนี้คงที่ เพื่อบังกัน ข้อมูล overwrite บน recursive call

ໝາຍເໜີ

declare เป็น STATIC หรือ BASED คือ AUTOMATIC ก็ตามที่กำหนดเป็นอย่างอื่น

6.4 BASED attribute

คำແປ່ທີ່ declare ຕ້າຍ attribute BASED ເປັນກາຮຳກຳຫຼາຍຄວາມຈໍາອ່າງ explicitly ຜ່ານຄໍາສັ່ງ ALLOCATE ເພື່ອໃດກົດຄາມທີ່ຕ້າແປ່ BASED ຖຸກຈັກສ່າງ,
ຕ້າແປ່ພອຍ໌ເຫວົ້າທີ່ສົນຍັກນະຄູກ່າວໜັດໃຫ້ກັບຄໍາແນ່ນທີ່ອຸ່ນ ຂອງ ຕ້າແປ່ BASE ທີ່ຈຳສາງນີ້

ຮູບແບບຂອງ BASED attribute

BASED [(pointer-ref)]

ເມື່ອ pointer-ref ເປັນຕ້າແປ່ພອຍ໌ເຫວົ້າທີ່ໄຟ subscript ສ້າງ function call ທີ່ໄຟ arguments ປຶ້ງ return ຄໍາພອຍ໌ເຫວົ້າ

ກໍ່ຕ້າແປ່ໃດກົດຄາມ ພິກາຮ ດclare ຕ້າຍ attribute BASED ແຕ່ໄຟ
pointer-ref ໃນກາຮອ້າງຄົງຕ້າແປ່ແລະຄຽງ ຕ້ອງໝື່ pointer-qualifier ຕິດໝື່
pointer-exp → variable
ເມື່ອ pointer-exp ເປັນ pointer-valued expression, ເພື່ອນອກຫອຸ່ນ
ຂອງໜ່າຍຄວາມຈໍາສໍາຮັນກາຮອ້າງຄົງຕ້າແປ່ນັ້ນ ກໍ່ນີ້ pointer-ref ມັນຈະເປັນນີ້
implicitly ເປັນເຕີຍກັນ ເພື່ອໃດກົດຄາມທີ່ກ່າວຄົງຕ້າແປ່ ໂດຍໄຟໝື່ pointer-qualifier
ໃນກາຮນີ້ pointer-ref ເປັນ re-evaluated ທົກຄ່າກ່າວຄົງກາຮເກີດ unqualified variable
ຕ້າແປ່ພອຍ໌ເຫວົ້າ ສ້າງ pointer-valued function name ^dຫອຸ່ນໃນ pointer-
ref ຖຸກນໍາມາຈາກ ຂອບເຂດກາຮ declare BASED ກໍ່ນີ້ ກາຮ declare local ມາກກວ່າ
ຢັງຄອງບູ້ຕ້າຍ pointer-ref name ເຕີຍກັນ

ຕ້າອ່າງ ກາຮ declare ຕ້າແປ່ BASED

DECLARE A CHAR(8) BASED;

DECLARE B POINTER BASED(Q);

DECLARE C FIXED BASED(P);

DECLARE D BIT(8) BASED(F());

6.5 คำสั่ง ALLOCATE

คำสั่ง ALLOCATE ใช้จดเนื้อที่หน่วยความจำ ให้กับ ตัวแปร BASED โดยมีรูปแบบดังนี้

```
ALLOCATE based-variable SET (pointer-variable);
```

เนื้อที่หน่วยความจำส่วนนี้ ได้มาระบุโดยคำสั่ง ALLOCATE ไม่คงที่ ซึ่งขนาดใหญ่พอที่จะเก็บค่าของตัวแปร based ก็ตามเนื่องจากต้องการใช้ใน SET clause ของคำสั่ง ALLOCATE พร้อมกับ attribute BASED และตรวจสอบว่า ใน SET clause ข้อสำคัญที่ควรจะสังเกตคือ การจัดหน่วยความจำในลักษณะนี้ ยังคงอยู่จนกว่า จะมีปฏิบัติการ FREE ที่สัมภัยเกิดขึ้น การใช้ operand ที่เครื่องจักรเนื้อที่เก็บโดย ตัวแปรพอยท์เตอร์ ทำหน้าที่เขียนเดียวกับตัวถูกกระทำ (operand)

ตัวอย่าง การใช้ attribute BASED กับคำสั่ง ALLOCATE

DECLARE

(P,Q) POINTER,

X CHARACTER(2) BASED,

Y FIXED BINARY BASED(P);

:

ALLOCATE X SET(Q);

ALLOCATE Y SET(P);

:

Q -> X = 'AB';

Y = Y + 1;

6.6 Null บล็อก-อิน พังก์ชัน

พังก์ชันนี้ ให้ผลลัพธ์เป็นค่าพอยท์เตอร์ ซึ่งเป็น non-valid storage address

ที่มีความหมายเดียว, แอคเคาส์ (address) ที่มีความหมายเดียวนี้ มีประโยชน์ ทำให้ค่าพอยท์เตอร์ต่าง ๆ ว่าง (empty) โดยเฉพาะที่ใช้ ในการสร้าง linked list เพื่อบอกให้ทราบว่า เป็น อิลิเม้นท์สุดท้ายของ list นั้น รูปแบบของ พังก์ชัน มี 2 ชนิดดังนี้

NULL และ NULL()

หมายเหตุ ค่าพอยท์เตอร์ ไม่จำเป็นต้องเริ่มต้นด้วย ค่า NULL เมื่อมีการเริ่มทำโปรแกรม ยกเว้นในกรณีค่า NULL ใช้ใน option INITIAL ในการ declare ตัวแปร การใช้ตัวแปร BASED และพังก์ชัน NULL ให้กล่าวไว้อย่างละเอียดในหนังสือ "PL/I Application Guide"

6.7 ADDR บล็อก-อิน พังก์ชัน

พังก์ชันนี้ ให้ผลลัพธ์เป็นค่าพอยท์เตอร์ บอกแอคเคาส์ของเนื้อหาน่วยความจำที่ใช้เก็บข้อมูลตัวแปร (เป็น argument) โดยมีรูปแบบดังนี้

ADDR (variable-name)

หมายเหตุ variable-name ห้องพี่แอคเคาส์ในหน่วยความจำที่เราเป็นผู้กำหนด และจะไม่เป็นผลลัพธ์ที่สร้างข้ามครัว ผ่าน application ของพังก์ชัน และตัวปฏิบัติการ

การใช้ตัวแปร BASED ร่วมกับ บล็อก-อิน พังก์ชัน ADDR ทำให้มีการ share เนื้อหาน่วยความจำ ใน PL/I-80 ในการนี้ ตัวแปร based ต้องไม่เป็น explicitly given storage ตัวค่าสั่ง ALLOCATE แต่จะทำหน้าที่เป็น template ซึ่ง overlays กับตัวแปรที่อยู่, pointer base สำหรับตัวแปร based ถูกกำหนดให้กับ แอคเคาส์ของตัวแปรที่อยู่โดยใช้พังก์ชัน ADDR การเข้าถึงตัวแปร based คือ การเข้าถึง overlayed variable

ตัวอย่าง บางส่วนของโปรแกรมแสดงการ share หน่วยความจำ

DCL

```

I FIXED,
P POINTER,
A CHAR(8),
B(8) BIT(8) BASED(P);
P = ADDR(A);
GET LIST(A);
PUT EDIT ((B(I) DO I =1 TO 8))(B4(2));

```

หมายถึง ค่าของ character string จะ overlay ด้วย bit string vector, output จากโปรแกรมนี้ คือ ค่าของ character string เขียนในรูปแบบของ hexadecimal hit string

6.8 คำสั่ง FREE

ตัวแปร BASED จะยังคงมีการจัดเนื้อที่หน่วยความจำอยู่ จนกว่าจะยกเลิกด้วยคำสั่ง FREE รูปแบบของคำสั่ง FREE มีดังนี้

```
FREE [pointer-variable -> ] based-variable;
```

เมื่อ pointer-variable คือแอดเดรส การจัดเนื้อที่ของหน่วยความจำ ซึ่งต้องมีมาก่อนแล้วจาก เนื้อที่หน่วยความจำแบบไม่คงที่ โดยใช้คำสั่ง ALLOCATE ถ้าไม่ได้กำหนด pointer-variable ในคำสั่ง FREE, based-variable ต้องถูก declare ด้วย pointer-ref option ในกรณี หน่วยความจำมีการกำหนดแอดเดรสค้ายกกลับไปยัง เนื้อที่หน่วยความจำแบบไม่คงที่, runtime subroutines ซึ่งยังคงอยู่ในเนื้อที่หน่วยความจำแบบไม่คงที่จะเป็น coalesce contiguous storage segments โดย

อัตโนมัติ เข่นเดียวกันนั้น ถูกยกเลิก ผ่านคำสั่ง FREE

ตัวอย่าง คำสั่ง FREE ในส่วนของ non-functional program

DECLARE

(P, Q, R) POINTER,

A CHARACTER (10) BASED,

B FIXED BASED (R) ;

ALLOCATE A SET(P);

ALLOCATE B SET(R);

ALLOCATE A SET(Q) ;

FREE P -> A;

FREE Q -> A;

FREE B;