204433 การแปลภาษาโปรแกรม บทนำ

System Program

ก่อนที่จะมาถึงวิชานี้ เราได้เรียนรู้สาระสำคัญของการโปรแกรมในระดับล่างที่สุด นั่นคือการโปรแกรมภาษาแอสเซมบลีว่ามี ปฏิบัติการหลักๆเพียงสามอย่างเท่านั้นนั่นคือ

- การย้ายข้อมูลจากที่หนึ่งไปยังอีกที่หนึ่ง
- การคำนวณทางตรรกและคณิตศาสตร์พื้นฐาน
- การกระโดดข้ามการทำงานจากคำสั่งหนึ่งไปยังคำสั่งที่ไม่จำเป็นต้องอยู่ติดกัน

และเราได้รู้ซึ้งมาแล้วว่าโปรแกรมต่างๆที่มีอยู่นั้น สามารถเขียนโดยผสมผสานเพียงปฏิบัติการสามอย่างนี้เข้าด้วยกัน สำหรับ นิสิตที่แม่นเรื่องแอสเซมบลีอาจจะบอกว่าภาษาเครื่องต่างหากที่อยู่ในระดับล่างที่สุด แต่นิสิตได้เรียนรู้ (หรือกำลังจะเรียนรู้) ใน วิชาซอฟต์แวร์ระบบมาแล้วว่าคำสั่งใดคำสั่งหนึ่งในภาษาเครื่องนั้นก็คือคำสั่งภาษาแอสเซมบลี "ถอดหน้ากาก " ออกจนเหลือ เพียงรูปแบบบิทศูนย์กับหนึ่งเท่านั้น การจับคู่จากคำสั่งใด คำสั่งหนึ่ง ในภาษาเครื่องไปยังคำสั่งเดียวกันในภาษาแอสเซมบลีนั้น แทบจะจับคู่กันได้แบบหนึ่งต่อหนึ่ง

พิจารณาแผนผังลำดับชั้นของระบบคอมพิวเตอร์ดังแสดงด้านล่างต่อไปนี้

Application Program	
System Program	
Instruction Set Architecture	
Microarchitecture	
Gate Level Circuits	
Solid-State Devices	

จะเห็นได้ว่าจิ๊กซอชิ้นสุดท้ายที่เหลืออยู่ก่อนที่เราจะเข้าใจระบบคอมพิวเตอร์ทั้งหมดก็คือชิ้นส่วนของ system program ซึ่ง เป็นโปรแกรมช่วยให้ application program สามารถรันโดยใช้ ISA ของ CPU ใดๆได้ ตัวอย่างของ system program เช่น

- แอสเซมเบลอร์
- ระบบปฏิบัติการ
- คอมไพเลอร์

ภาษาระดับสูงกับแอสเซมบลี

ในวิชานี้เราจะกล่าวถึงคอมไพเลอร์ซึ่งเป็นโปรแกรมที่ทำหน้าที่แปลจากภาษาระดับสูงมาเป็นภาษาแอสเซมบลีนั่นเอง วิชานี้เรา จะกล่าวถึงกระบวนการนี้โดยละเอียด และเราไม่ต้องการเพียงการแปลที่ถูกต้องเท่านั้น เรายังต้องการให้โค๊ดแอสเซมบลี สุดท้ายที่ผลิตได้นี้มีประสิทธิภาพใกล้เคียงกับโค๊ดที่เขียนด้วยมือโดยโปรแกรมเมอร์ภาษาแอสเซมบลีอีกด้วย

กระบวนการแปลโดยคอมไพเลอร์นั้นจะมีความยุ่งยากมากกว่ากระบวนการแปลของแอสเซมเบลอร์ ทั้งนี้เพราะภาษาระดับสูง และภาษาแอสเซมบลีมีโครงสร้างและการสื่อความหมายที่แตกต่างกันมากดังแสดงดังตารางเปรียบเทียบด้านล่างต่อไปนี้

ภาษาระดับสูง	ภาษาแอสเชมบลี
มีโครงสร้างเป็น blocks หรือ modules	มีโครงสร้างเป็นแบบเชิงเส้น
ไม่ส่งเสริมการใช้ label และ goto	 เต็มไปด้วย jump และ label ในลักษณะโค๊ดสปาเก็ตตี้
มีการบอกชนิดข้อมูลด้วย type	ไม่มีแนวคิดเรื่องของ type
มีปฏิบัติการให้ใช้ได้มากเพื่ออำนวยความสะดวกในการโปรแกรม	มีปฏิบัติการหลักเพียงสามกลุ่ม

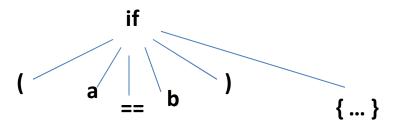
[ตัดไปที่การแนะนำโฮมเพจของวิชา รวมไปถึงเกณฑ์การให้คะแนนและรายละเอียดการจัดการอื่นๆในวิชานี้]

แนวคิดเบื้องต้นในการแปลจากภาษาระดับสูงเป็นแอสเซมบลี

ต่อไปนี้เราจะมาดูหลักการในการแปลภาษาในภาพรวมว่ามีกระบวนการอย่างไรบ้าง พิจารณาการแปลส่วนของโปรแกรม ภาษาระดับสูง (ภาษาซี) ต่อไปนี้

}

ถ้าเราสามารถมองให้โค๊ดด้านบนนี้แทนอยู่ในรูปแบบของโครงสร้างข้อมูลต้นไม้ (tree) ตามด้านล่างนี้



เราสามารถใช้หลักการอย่างง่ายและตรงไปตรงมาในการแปลโค็ดส่วนนี้ได้ดังต่อไปนี้

"เราจะท่องไปในต้นไม้ (tree traversal) ที่แทนโค๊ดในภาษาระดับสูง จากนั้นเมื่อมีโหนด (node) ใดของต้นไม้ที่สามารถรับ กับรูปแบบการแปลเป็นภาษาแอสเซมบลีได้ เราจะทำการแปลที่ node นั้นและผลิตโค๊ดแอสเซมบลีออกมา"

เช่นเมื่อเราเจอ node if เราทำการเช็คว่าnodeลูกของ if มีแบบแผนที่ถูกต้อง จากนั้นเราทำการแปลในส่วนของ condition และโค๊ดบล๊อกที่ตามมาดังแสดงด้านล่างนี้

```
bne $t0, $t1, L1 # if (a != b) skip C[i] = 0

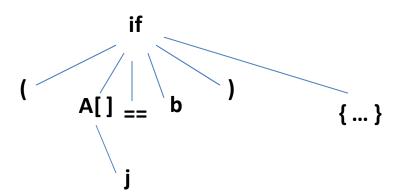
sll $t3, $t4, 2 # i * 4

add $t3, $t5, $t3 # &C[0] + i*4

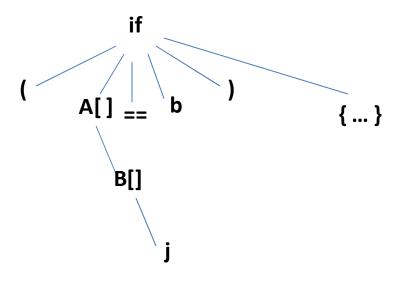
sw $zero, ($t3) # C[i] = 0

L1:
```

ในการรูปแบบแอสเซมบลีที่จะมาจับคู่ (match) กับnode if ดังตัวอย่างในข้างต้นนั้น บางครั้งเราจะต้อง recurse แบบ topdown จากลูกของ node if เพื่อผลิตโค๊ดของ node ลูกนั้นเสียก่อนดังแสดงในตัวอย่างทั้งสองด้านล่างนี้



```
if (A[j] == b) {
        C[i] = 0;
}
sll
        $t0, $t6, 2
add
        $t0, $t7, $t0
                          # translation to get the value of A[j]
lw
        $t0, ($t0)
        $t0, $t1, L1
                          # if (a != b) skip C[i] = 0
bne
sll
        $t3, $t4, 2
                          #i*4
        $t3, $t5, $t3
add
                          # &C[0] + i*4
SW
        $zero, ($t3)
                          \# C[i] = 0
L1:
```



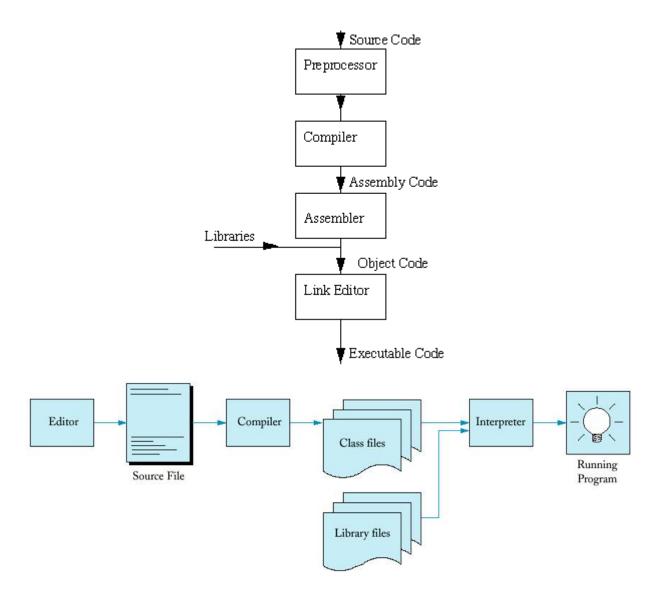
```
if (A[B[j]] == b) {
        C[i] = 0;
}
sll
        $t0, $t8, 2
                          # translation to get the value of B[j]
add
        $t0, $t7, $t0
lw
        $t6, ($t0)
sll
        $t0, $t6, 2
        $t0, $t7, $t0
                          # translation to get the value of A[B[j]]
add
        $t0, ($t0)
lw
        $t0, $t1, L1
bne
                          # if (a != b) skip C[i] = 0
        $t3, $t4, 2
                          #i*4
sll
        $t3, $t5, $t3
                          # &C[0] + i*4
add
        $zero, ($t3)
                          \# C[i] = 0
SW
```

L1:

ต่อไปเราจะมาคุยกันถึงหลักการการแปลภาษาอย่างจริงจัง เราจะได้พูดถึงทฤษฎีทางคอมพิวเตอร์และอัลกอริทึมที่อยู่เบื้องหลัง คอมไพเลอร์ นิสิตจะรู้สึกดีใจที่เมื่อได้เรียนรู้และเข้าใจคอมไพเลอร์อย่างถ่องแท้แล้ว เราจะเข้าใจเรื่องราวหลายๆอย่างที่ เกี่ยวข้องกับทางด้านวิทยาการและวิศวกรรมคอมพิวเตอร์มากขึ้น

คอมไพเลอร์คืออะไร

โปรแกรมที่แปลงโปรแกรมที่เขียนด้วยสัญญลักษณ์ในรูปแบบหนึ่งไปเป็นโปรแกรมที่เขียนด้วยสัญญลักษณ์ในอีกรูปแบบหนึ่ง โดยทั่วไปเราจะหมายถึงโปรแกรมที่แปลงโปรแกรมที่เขียนในภาษาระดับสูงเช่น ซี หรือ จาวา ไปเป็นโปรแกรมภาษาเครื่องของ ซีพียูเช่น MIPS หรือ X86



รูปเปรียบเทียบการแปลงจากภาษาระดับสูงเป็นภาษาระดับล่างที่คอมพิวเตอร์เข้าใจ รูปบนแสดงการแปลงจากภาษาระดับสูง เป็นภาษาเครื่องที่ซีพียูรันได้โดยตรง (เช่น ภาษาซี) รูปล่างแสดงการแปลงจากภาษาระดับสูงเป็นภาษาระดับกลางที่ต้องใช้ interpreter ที่เป็นตัวแทนของซีพียูในการรัน (เช่น ภาษาจาวา)

Source code VS assembly code VS machine code

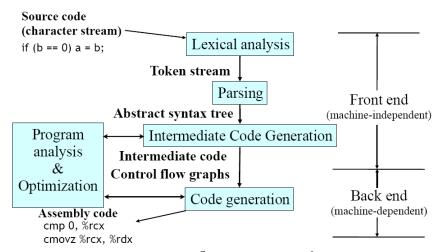
Source code โปรแกรมที่เขียนด้วยภาษาระดับสูง ง่ายต่อมนุษย์ที่จะเข้าใจ Machine code โปรแกรมที่อยู่ในรูปบิท 0 1 ง่ายต่อคอมพิวเตอร์ที่จะเข้าใจ

Assembly code โปรแกรมที่ใช้สัญญลักษณ์ที่เป็นตัวอักษรแทนคำสั่งภาษาเครื่อง การแปลงจาก assembly code ไปเป็น machine code ทำได้อย่างตรงไปตรงมาเพราะการจับคู่ระหว่างคำสั่งในทั้งสองรูปแบบเกือบจะเป็นแบบหนึ่งต่อหนึ่ง

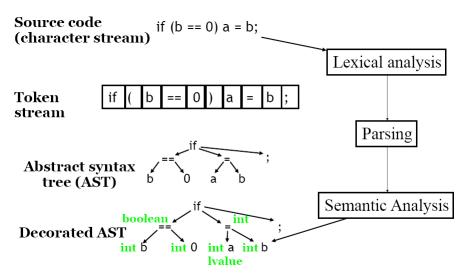
```
int expr(int n)
            {
                int d;
                d = 4 * n * n * (n + 1) * (n + 1);
                return d;
            }
expr:
                                                  55
89
83
          pushl
                    %ebp
                                                      е5
                    %esp
          movl
                            %ebp
                                                      ec
45
                         %esp
                                                          04
          subl
                    $4,
                    $4,
8(%ebp), %
                                                   ^{8b}
                                                          08
          movl
                                %eax
                                                  89
                                                      c2
          movl
                                                  0f
8b
                                                          55
08
                    8 (%ebp),
8 (%ebp),
                                %edx
                                                              08
          imull
          movl
                                %eax
                                                   40
          incl
                    %eax
                                                   0£
                                                      af
                                                          d0
                            %edx
          imull
                    %eax,
                                                   8b
                                                      45
                                                          08
                    8 (%ebp),
          movl
                                %eax
                                                   40
          incl
                    %eax
                                                      af
                                                   0£
                                                          с2
          imull
                            %eax
                    %edx,
                                                  c1
89
                                                          02
                                                      e0
          sall
                    $2,
                         %eax
                                                      45 fc
          movl
                    %eax, -4(%ebp)
                                                  8b
c9
c3
                                                      45 fc
                    -4 (%ebp),
          movl
                                 %eax
          leave
          ret
```

รูปเปรียบเทียบ source code (รูปบน) และ assembly กับ machine code (รูปล่าง)

โครงสร้างของคอมไพเลอร์



การแปลงจาก source code เป็น assembly code โดยผ่านเฟสต่างๆ



ขยายความในเฟสช่วง front-end

กระบวนการ bootstrapping

ในวิชานี้เราจะเขียนคอมไพเลอร์โดยใช้ภาษาระดับสูงคือภาษาซีเพื่อคอมไพล์โปรแกรมภาษาซี เกิดคำถามว่าแล้วตอนเริ่มแรก ที่สุดเลย ใครเป็นคนเขียน machine **code** ที่จะทำหน้าที่คอมไพล์ตัวคอมไพเลอร์ของเรา

แนะนำกระบวนการที่เรียกว่า bootstrapping

- แน่นอนว่าตอนแรกสุดจะต้องมีคนที่เสียสละเขียน machine code ดังกล่าวขึ้นมา
- แทนที่จะเขียน machine code ที่แปลงจากภาษาระดับสูงเป็นภาษาเครื่องโดยตรง เขียน machine code ที่แปลง จาก assembly code เป็น machine code
- จากนั้นใช้ภาษา assembly ในการเขียนคอมไพเลอร์ที่มีความสามารถในระดับพื้นฐานที่สุด
- ณ ตอนนี้เรามี machine code ที่สามารถคอมไพล์ภาษาระดับสูงได้แล้ว แต่ machine code อันนี้ยังไม่ได้ถูก optimized
- ต่อไปเราสามารถใช้ภาษาระดับสูงในการเขียนคอมไพเลอร์ที่มีความสามารถสูงขึ้น ใช้ unoptimized machine code ในการคอมไพล์ให้ได้ machine code ที่ optimized มากขึ้น

[ตัดไปที่สไลด์เรื่อง Tombstone Diagram]