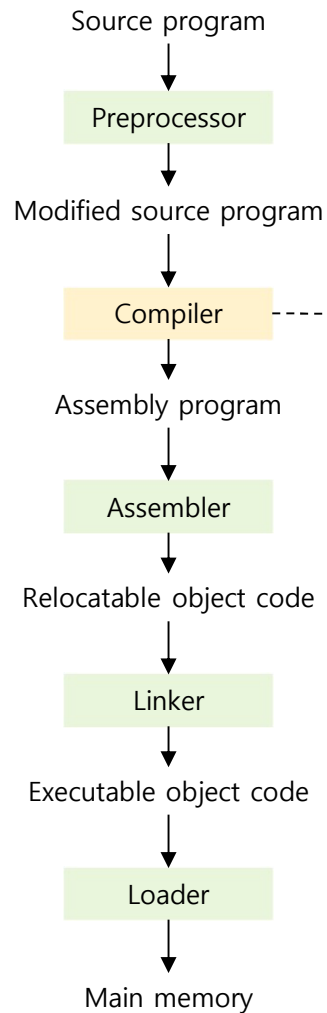


중간표현생성

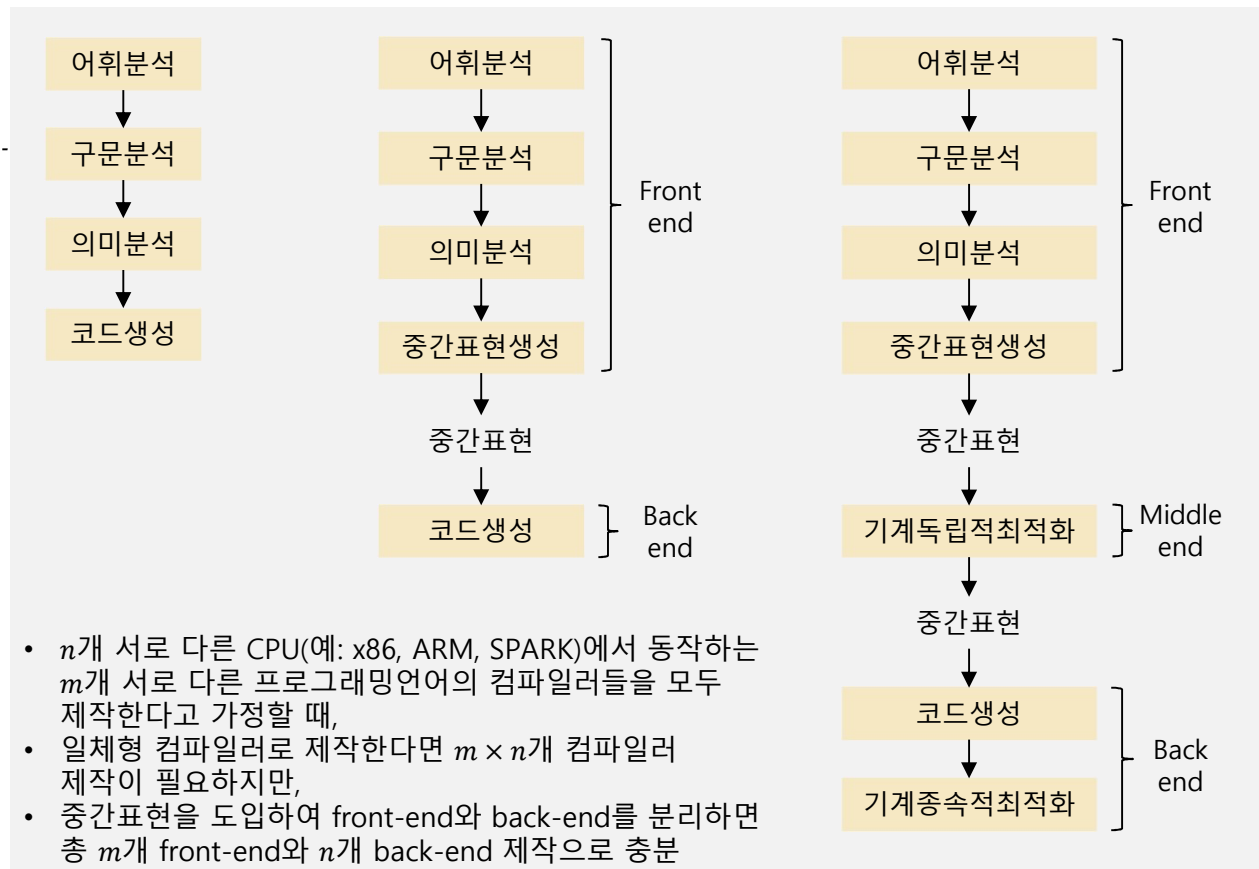
목차

- ✚ 중간표현
- ✚ TAC(three address code)
- ✚ Three address instructions
- ✚ TAC 예제

Compiler 개요

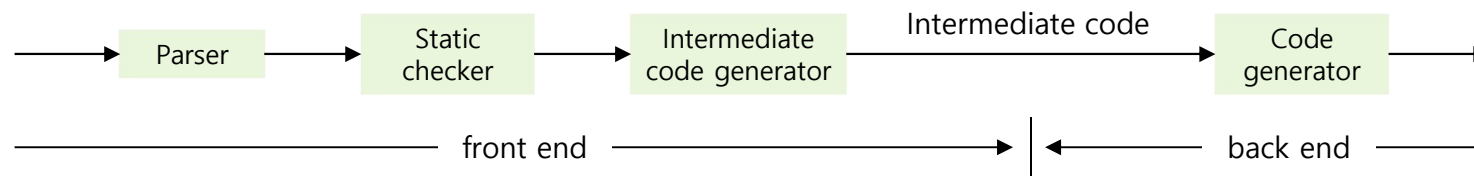


- 어휘분석 → 소스프로그램을 문자 나열로 읽어 들여 의미 있는 어휘 단위인 토큰들로 분할
- 구문분석 → 소스프로그램이 프로그래밍언어의 문법에 맞게 작성되었는지 검사(소스프로그램이 언어의 문법에서 유도되는지 검사하고, 소스프로그램의 유도 트리를 추상구문트리로 변환)
- 의미분석 → 소스프로그램이 의미적으로 오류가 없는지 검사(type checking, name binding 등)



- n 개 서로 다른 CPU(예: x86, ARM, SPARK)에서 동작하는 m 개 서로 다른 프로그래밍언어의 컴파일러들을 모두 제작한다고 가정할 때,
- 일체형 컴파일러로 제작한다면 $m \times n$ 개 컴파일러 제작이 필요하지만,
- 중간표현을 도입하여 front-end와 back-end를 분리하면 총 m 개 front-end와 n 개 back-end 제작으로 충분

중간표현



Compiler(컴파일러)

- 컴파일러의 analysis-synthesis 모델에서, front end는 소스 프로그램을 분석하여 중간표현을 만들고, back end에서는 중간표현으로부터 목표 코드를 생성 → 이러한 접근법을 통해 m 개의 front end와 n 개의 back end로 $m \times n$ 개의 컴파일러 제작이 가능하다

Static checking

- Type checking
- Syntactic check → 예) C에서 break문이 while, for, switch문 내부에 사용되었는가

Intermediate representation

- 중간표현(예: syntax tree, three-address code, programming language)의 선택은 컴파일러마다 다를 수 있음
- 초기 C++ compiler의 front end는 C 코드를 생성했고, back end로 C compiler 사용
- Three-address code → 예) $x = y \text{ op } z$

중간코드

중간코드는 AST, 연어, ByteCode, TAC

등등 다양한 것이 있을 수 있다.

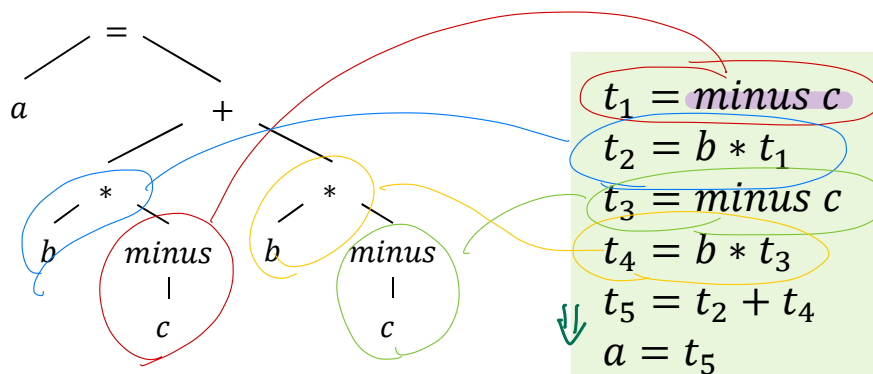
Three-address instructions, quadruples

Three-address instructions

- 컴파일러에서 사용되는 중간언어의 한 종류
- 각 three-address instruction은 최대 3개 피연산자(address)를 갖는 연산에 대응
- Address는 name, constant, compiler-generated temporary 중 하나임. Name은 소스 프로그램 내 name이며, 구현 시 심볼테이블 내 대응하는 entry로의 pointer로 대체

Quadruples

- Three-address instruction은 컴파일러 내부 자료구조에서의 표현을 명시하지 않음
- Quadruple은 three-address instruction에 대응하는 컴파일러 내부 자료구조 표현의 하나임
- 하나의 quadruple은 op , arg_1 , arg_2 , $result$ 의 4개 필드로 구성됨
- $x = y + z$ 의 경우 op 는 $+$ 이며 assignment($=$)는 묵시적 연산임
- Copy statemen인 $x = y$ 의 경우 op 가 $=$ 이며 arg_2 는 미사용됨
- $param\ x$ 의 경우 arg_2 , $result$ 미사용됨.
- Conditional jump(조건 분기) 및 unconditional jump(무조건 분기)의 경우 목표 label은 $result$ 에 저장



$a = b * -c + b * -c$

Three address code

TAC 표현

순서

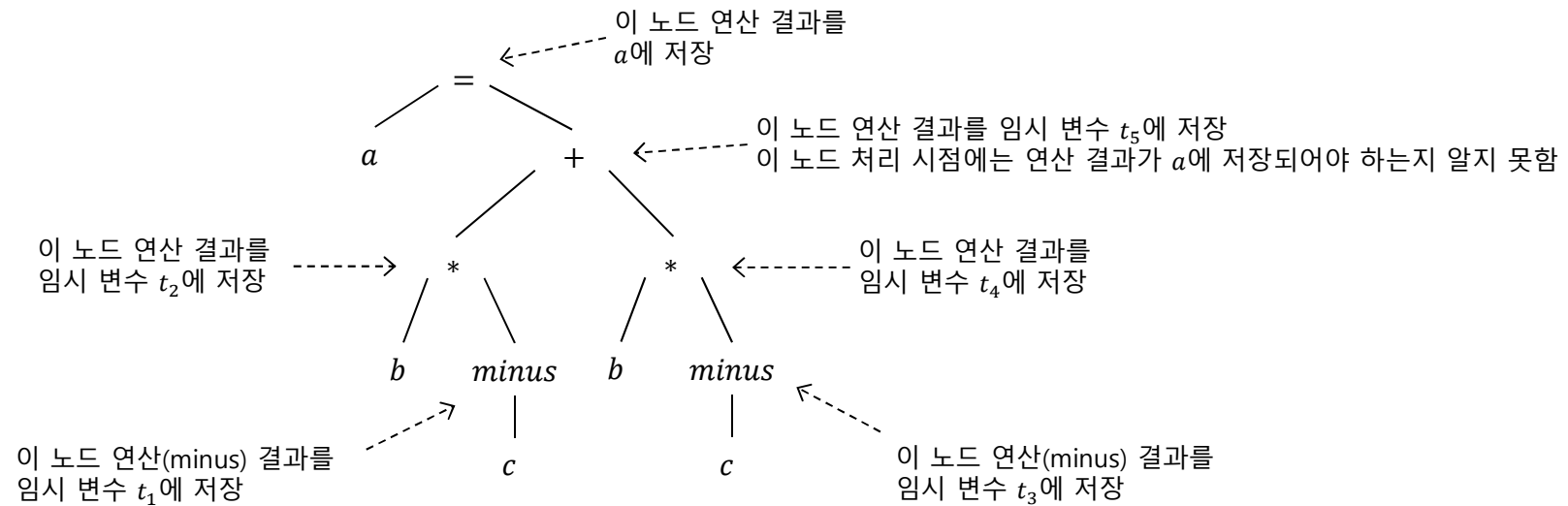
	op	arg_1	arg_2	$result$
0	minus	c		t_1
1	*	b	t_1	t_2
2	minus	c		t_3
3	*	b	t_3	t_4
4	+	t_2	t_4	t_5
5	=	t_5		a

Quadruples

각 네개로 표현하기

Three-address code (TAC)

$$a = b * -c + b * -c$$



$t_1 = \text{minus } c$
 $t_2 = b * t_1$
 $t_3 = \text{minus } c$
 $t_4 = b * t_3$
 $t_5 = t_2 + t_4$
 $a = t_5$

Three-address code

$a = b * -c + b * -c$

```
 $t_1 = \text{minus } c$   
 $t_2 = b * t_1$   
 $t_3 = \text{minus } c$   
 $t_4 = b * t_3$   
 $t_5 = t_2 + t_4$   
 $a = t_5$ 
```

$do \ i = i + 1; \ while(a[i] < v);$

```
 $L: \ t_1 = i + 1$   
 $i = t_1$   
 $t_2 = i * 8$   
 $t_3 = a[t_2]$   
 $if \ t_3 < v \ goto \ L$ 
```

배열의 각 원소가 8개 공간단위(unit of space)를 차지한다고 가정

Three-address instructions

Three-address instructions	
$x = y \text{ op } z$	op 는 이항 산술/논리 연산자이며 x, y, z 는 address
$x = \text{op } y$	op 는 단항 연산자(예: unary minus, logical negation, type conversion)
$x = y$	x 에 y 의 값 대입
goto L	레이블(label) L 에 있는 three-address 명령문이 다음에 실행됨
if x goto L	x 가 참이면 label L 의 명령문 실행하고 거짓이면 순서상 다음 명령문 실행 ifFalse x goto L 도 가능하며 if x goto L 의 반대 동작
if $x \text{ relop } y$ goto L	$x \text{ relop } y$ 가 참이면 label L 의 명령문 실행하고 거짓이면 순서상 다음 명령문 실행 $relop$ 는 관계연산자(예: $<$, $<=$, $=$)
param x_1 param x_2 ... param x_n call p, n	n 개 파라미터의 함수 p 호출 $p(x_1, x_1, \dots, x_n)$ 에 해당(n 은 파라미터 개수로 정수) $y = \text{call } p, n$ 도 가능 return 는 callee에서 caller로 되돌아 감 return y 는 callee에서 caller로 y 를 반환
$x = y[i]$ $x[i] = y$	$x = y[i] \rightarrow x$ 에 $y[i]$ 의 값을 대입 $x[i] = y \rightarrow x[i]$ 에 y 의 값을 대입
$x = \&y$ $x = *y$ $*x = y$	$x = \&y \rightarrow x$ 의 r -value가 y 의 l -value가 되도록 함 $x = *y \rightarrow x$ 에, y 가 point하는 주소에 저장된 값을 대입 $*x = y \rightarrow x$ 가 point하는 주소에 y 의 값을 대입

"call fact, 3" 이면
파라미터 수가 3개

Three-address code 생성 예시 1

```
{  
  int x;  
  float y;  
  x = 95;  
  y = 2.3;  
  x = x + 1;  
  y = y / 3;  
}
```

```
L1:    x = 95  
L3:    y = 2.3  
L4:    x = x + 1  
L5:    y = y / 3  
L2:
```

```
{  
  int x;  
  int y;  
  int z;  
  int v; int w;  
  x = 1; y = 2; z = 3;  
  v = x - y * -z + 5 / x;  
  w = (x - y) * (-z + 5) / x;  
}
```

```
L1:    x = 1  
L3:    y = 2  
L4:    z = 3  
L5:    t1 = minus z  
        t2 = y * t1  
        t3 = x - t2  
        t4 = 5 / x  
        v = t3 + t4  
L6:    t5 = x - y  
        t6 = minus z  
        t7 = t6 + 5  
        t8 = t5 * t7  
        w = t8 / x  
L2:
```

```
{  
  int x; int y; int z;  
  int i; int j; int k;  
  int v; int w;  
  x = 1; y = 2; z = 3;  
  i = 4; j = 5; k = 6;  
  v = x - y - z + i / j / k;  
  w = x - (y - z) + i / (j / k);  
}
```

```
L1:    x = 1  
L3:    y = 2  
L4:    z = 3  
L5:    i = 4  
L6:    j = 5  
L7:    k = 6  
L8:    t1 = x - y  
        t2 = t1 - z  
        t3 = i / j  
        t4 = t3 / k  
        v = t2 + t4  
L9:    t5 = y - z  
        t6 = x - t5  
        t7 = j / k  
        t8 = i / t7  
        w = t6 + t8  
L2:
```

Three-address code 생성 예시 2

```
{
  int n; int m;
  n = -5;
  if (n < 0) n = -n;
  m = 2 * n;
}
```

if 문 예시

```
L1:    n = minus 5
L3:    iffalse n < 0 goto L4
L5:    n = minus n
L4:    m = 2 * n
L2:
```

```
{
  int x; int y;
  x = 0;
  if (x == 10) {
    x = 0;
  }
  y = x;
}
```

```
L1:    x = 0
L3:    iffalse x == 10 goto L4
L5:    x = 0
L4:    y = x
L2:
```

[5]가 10이 아니고 같지 않으면 L4로 이동

```
{
  int x; int y; int z;
  x = 1; y = 2;
  x = y - z;
  if (x != 0) {
    z = 3;
    x = x + y * z;
  }
  else {
    z = 5;
    x = x - y - z;
  }
  x = -x;
}
```

```
L1:    x = 1
L3:    y = 2
L4:    x = y - z
L5:    iffalse x != 0 goto L8
L7:    z = 3
L9:    t1 = y * z
      x = x + t1
      goto L6
L8:    z = 5
L10:   t2 = x - y
      x = t2 - z
L6:    x = minus x
L2:
```

[5]가 0이 아닐게 아닐까? L8로 이동

else 문이 있어서 L6로 점프함

Three-address code 생성 예시 3

```
{  
  int n;  
  int sum;  
  n = 1;  
  sum = 0;  
  while ( n <= 10 ) {  
    sum = sum + n;  
    n = n + 1;  
  }  
}
```

```
L1:    n = 1  
L3:    sum = 0  
L4:    iffalse n <= 10 goto L2  
L5:    sum = sum + n  
L6:    n = n + 1  
      goto L4  
L2:
```

```
{  
  int n;  
  int sum;  
  n = 1;  
  sum = 0;  
  while ( n <= 10 ) {  
    if ( sum + n > 20 ) break;  
    sum = sum + n;  
    n = n + 1;  
  }  
}
```

```
L1:    n = 1  
L3:    sum = 0  
L4:    iffalse n <= 10 goto L2  
L5:    t1 = sum + n  
      iffalse t1 > 20 goto L6  
L7:    goto L2 — break;  
L6:    sum = sum + n  
L8:    n = n + 1  
      goto L4  
L2:
```

```
{  
  int n;  
  int sum;  
  n = 1;  
  sum = 0;  
  do {  
    sum = sum + n;  
    n = n + 1;  
  } while ( n < 10 );  
}
```

```
L1:    n = 1  
L3:    sum = 0  
L4:    sum = sum + n  
L6:    n = n + 1  
L5:    if n < 10 goto L4  
L2:
```

do-while 문
조건식 검사에 앞서 실행

Three-address code 생성 예시 4

```
{
  int x; int y; int z;
  x = 90; y = 1;
  if ( x >= 90 && y == 1 ) {
    z = 1;
  }
  z = 0;
}
```

AND-OR 이 있는 조건문

```
{
  int x; int y; int z;
  x = 90; y = 1;
  if ( x >= 90 ) {
    if ( y == 1 ) {
      z = 1;
    }
  }
  z = 0;
}
```

```
{
  int x; int y; int z;
  x = 90; y = 1;
  if ( x >= 90 || y == 1 ) {
    z = 1; OR
  }
  z = 0;
}
```

```
L1:    x = 90
L3:    y = 1
L4:    iffalse x >= 90 goto L5
      iffalse y == 1 goto L5
L6:    z = 1
L5:    z = 0
L2:
```

```
L1:    x = 90
L3:    y = 1
L4:    iffalse x >= 90 goto L5
L6:    iffalse y == 1 goto L5
L7:    z = 1
L5:    z = 0
L2:
```

```
L1:    x = 90
L3:    y = 1
L4:    if x >= 90 goto L7
      iffalse y == 1 goto L5
L7:L6: z = 1
L5:    z = 0
L2:
```

Three-address code 생성 예시 5

```
{  
  int i;  
  int [10] v;  
  v[5] = 111;  
  v[9] = v[5] + 1;  
}
```

```
L1:    t1 = 5 * 4  
      v [ t1 ] = 111  
L3:    t2 = 9 * 4  
      t3 = 5 * 4  
      t4 = v [ t3 ]  
      t5 = t4 + 1  
      v [ t2 ] = t5  
L2:
```

```
{  
  int i; int sum;  
  int [10] v;  
  i = 0;  
  while ( i < 10 ) v[i] = i;  
  i = 0; sum = 0;  
  while ( i < 10 ) {  
    sum = sum + v[i];  
  }  
}
```

```
L1:    i = 0  
L3:    iffalse i < 10 goto L4  
L5:    t1 = i * 4  
      v [ t1 ] = i  
      goto L3  
L4:    i = 0  
L6:    sum = 0  
L7:    iffalse i < 10 goto L2  
L8:    t2 = i * 4  
      t3 = v [ t2 ]  
      sum = sum + t3  
      goto L7  
L2:
```

```
{  
  int i; int j;  
  int [2][3] v;  
  v[1][2] = 111;  
  i = 1;  
  j = 2;  
  v[i][j] = 111;  
}
```

```
L1:    t1 = 1 * 12  
      t2 = 2 * 4  
      t3 = t1 + t2  
      v [ t3 ] = 111  
L3:    i = 1  
L4:    j = 2  
L5:    t4 = i * 12  
      t5 = j * 4  
      t6 = t4 + t5  
      v [ t6 ] = 111  
L2:
```

References

- ✚ 박두순. (2016). (내공 있는 프로그래머로 길러주는)컴파일러의 이해. 한빛아카데미.
- ✚ 창병모. (2021). 프로그래밍 언어론 : 원리와 실제. 인피니티북스.
- ✚ Aho, A., Lam, M., Sethi, R., Ullman, J. (2006). Compilers: Principles, Techniques, and Tools (2nd Ed.). Addison Wesley.
- ✚ Nystrom, R. Crafting interpreter. <https://craftinginterpreters.com/>
- ✚ Sebesta, R. (2012). Concepts of Programming Languages (10th. ed.). Pearson.
- ✚ Thain, D. (2023). Introduction to Compilers and Language Design.
- ✚ Paxson, V. (1995). Flex, version 2.5.
- ✚ Donnelly, C., Stallman, R. (2008). Bison.
- ✚ LexAndYacc.pdf (epaperpress.com)
- ✚ Tom Niemann, LEX & YACC. <http://epaperpress.com/lexandyacc>