캠파일러 입문

제 11 장 코드 최적확

목차

- □ 기본 블록
- □ 지역 최적화
- □ 루프 최적화
- □ 전역 최적화
- □ 기계 종속적 최적화

Code Optimization

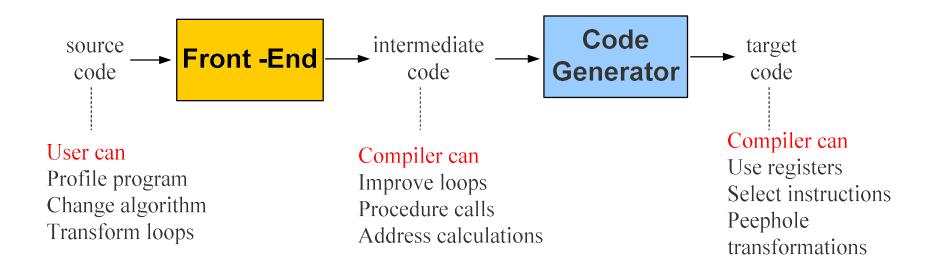
Definition

- Preserve programming meaning
- Speed up on average
- Be worth the effort

□ 분류

- □ 최적화범위
 - □ 지역 최적확(local optimization)
 - □ 전역 최적확(global optimization)
- □ 최적확 코드
 - □ 기계 독립적 최적확(machine-independent optimzation)
 - □ 기계 중속적 최적확(machine-dependent optimization)

Getting Better Performance

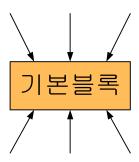


Basic Block (1/4)

- □ 지역 최적화의 기본 단위
- □ 시작부터 끝까지 순서적으로만 수행되는 문장 범위

[정의] 기본 블록

블록의 시작과 끝을 제외하고 블록의 내부 또는 외부로의 분기가 발생하지 않는 분해된 기본 코드들의 시퀀스

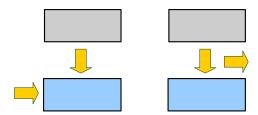


Basic Block (2/4)

- □ 기본 블록 구성
 - □ leader와 다음 leader 이전에 나타나는 모든 코드

[정의] leader

- □ 프로그램의 시작 문장
- □ 조건부 분기 또는 무조건 분기의 목적지에 있는 문장



□ 조건부 분기 바로 다음에 위치하는 문장

Basic Block (3/4)

i := 1 GOTO L2

FOR i := 1 TO N DO
Statement1;
Statement2;

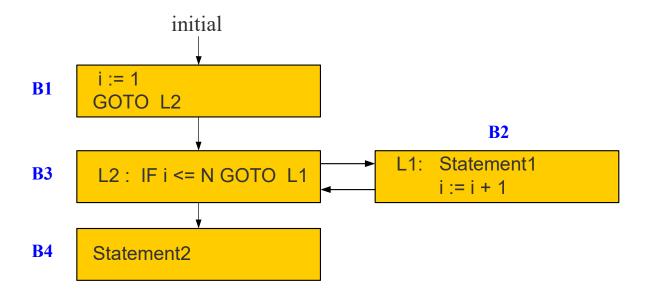
L1 : Statement1 i := i + 1;

L2: IF i <= N GOTO L1

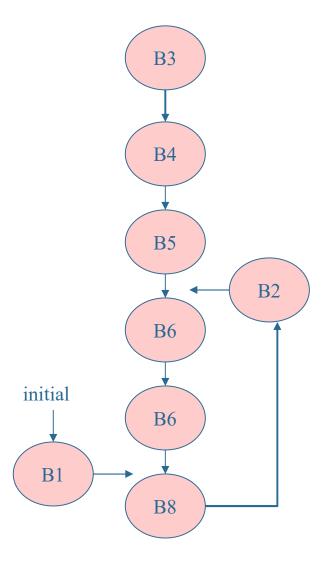
Statement2

Basic Block (4/4)

- □ 흐름 그래프(Flow Graph)
 - □ 기본 블록에 제어 흐름 정보를 추가한 방향 그래프
 - □ 전역 최적화에 필수



	I := 1		
	GOTO Itest	B 1	
lloop:	J := 1		
	GOTO Jtest	B2	
Jloop:	T1 := 4 * J		
	T2 := A[T1]		
	T3 := J + 1		
	T4 := 4 * T3	B3	
	T5 := A[T4]		
	IF T2 <= T5 GOTO Jplus		
	T6 := 4 * J		
	Temp := A[T6]		
	A[T12] := Temp	B4	
Jplus :	J := J + 1	B5	
Jtest :	IF J <= I GOTO Jloop	B 6	_
lplus :	l := l + 1	B7	
Itest:	IF I <= n - 1 GOTO ILoop)	B



지역 최적화

- □ 기본 블록 내에서 최적화를 수행
- □ 기법 :
 - Common subexpression elimination
 - Strength reduction
 - Constant folding
 - Constant propagation
 - Algebraic simplification

Common Subexpression Elimination

- □ 공통 부분식의 제거
- □ 공통된 부분이 반복되어 나타나는 경우를 제거하는 방법

```
A := B + C + D;

E := B + C + F;

K := (B + C) * G;

T := B + C;

A := T + D;

E := T + F;

K := T * G;
```

Strength Reduction

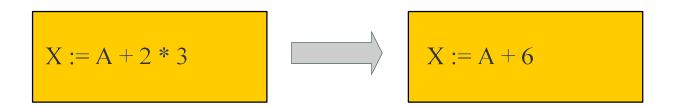
- □ 연산 강도 경감
- □ 연산자의 비용이 적은 연산자로 바꾸는 방법
 - □ 거듭제곱 -> 숭산 -> 가산
 - □ 제산, 승산 -> 비트이동(shift)

$$A = X ** 2;$$

 $Y = 3 * A;$
 $X = A / 5;$
 $X = A / 4;$
 $A = X * X;$
 $Y = A + A + A;$
 $X = A * 0.2;$
 $X = A rshr 2$

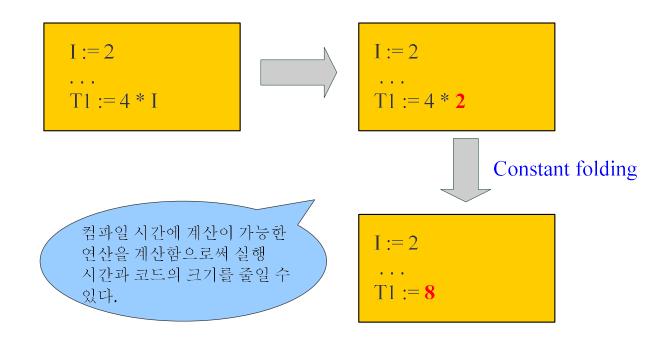
Constant Folding

- □ 상수 폴딩
- □ 컴파일 시간에 상수식을 직접 계산하여 그 결과를 사용하는 방법



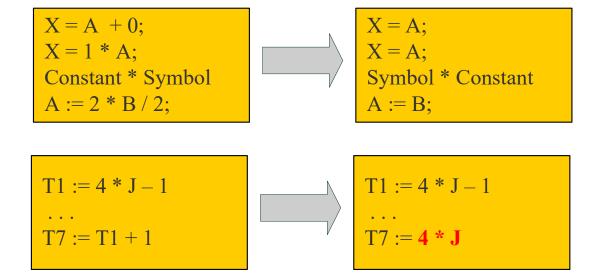
Constant Propagation

- □ 상수 전파
- □ 고정된 값을 갖는 변수를 상수로 대치하는 방법



Algebraic Simplification

- □ 대수학적 간소확
- 수학적인 대수 법칙을 이용하여 식을 간소확하는 방법



Loop Optimization

- □ 전체 코드의 10%가 실행시간의 90%를 차지
- □ 대부분의 실행 시간을 루프 내에서 소모
- □ 기법 :
 - □ 루프 불변 코드 이동
 - □ 연산 강도 경감
 - □ 루프 언롤링
 - □ 루프 융합
 - □ 영으로의 카운트

Loop Invariant

```
FOR k := 1 \text{ TO } 1000 \text{ DO}

c[k] := 2 * (p-q) * (n-k+1) / (sqr(n) + n);
```



```
fact := 2 * (p - q);

denom := sqr(n) + n;

FOR k := 1 \text{ TO } 1000 \text{ DO}

c[k] := \text{fact } * (n - k + 1) / \text{ denom };
```

Loop Unrolling

□ 루프의 반복 횟수를 감소시키는 방법

```
FOR k := 1 TO 1000 DO c[k] := 0;
```



```
FOR k := 1 TO 1000 STEP 2 DO

BEGIN

c[k] := 0;
c[k+1] := 0;
```

Count up to Zero

□ 루프의 종료 조건을 검사하는 경우 0인지 아닌지를 검사하는 경우가 효율적

```
FOR k := 0 TO N - 1 DO

BEGIN

... k

END
```



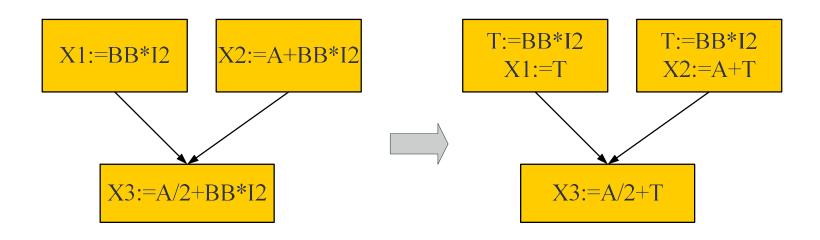
```
FOR k := N - 1 DOWNTO 0 DO BEGIN

... N - k
END
```

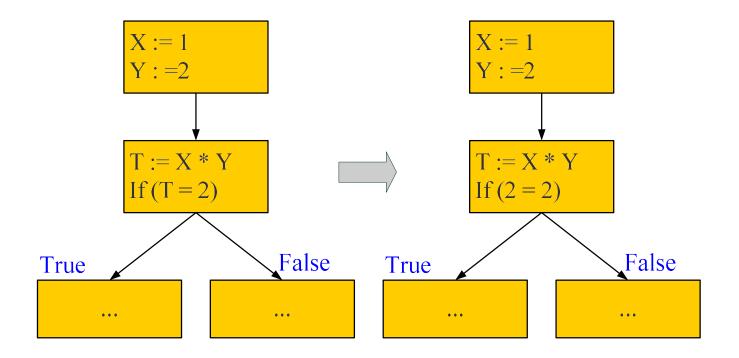
전역 최적화

- □ 기본 블록 간의 정보와 흐름 그래프를 이용하여 프로그램의 전 제적인 흐름 분석을 통한 최적화
- □ 기법:
 - □ 공통 부분식의 제거
 - □ 전역 상수 폴딩과 전파
 - □ 도달될 수 없는 코드의 제거
 - □ 조건문의 재구성
 - □ 연속 GOTO 축약

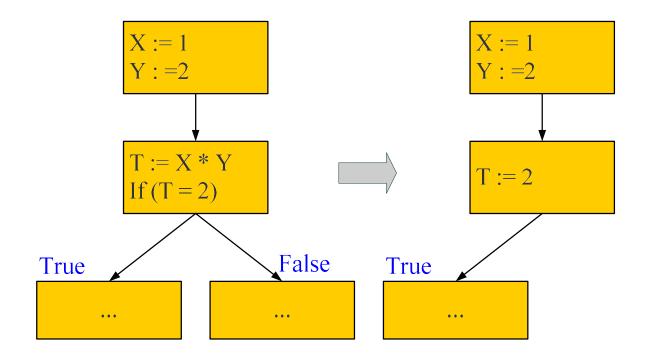
공통 부분식의 제거



전역 상수 폴딩과 전파



도달될 수 없는 코드의 제거



기계 종속적 최적화

Postcode optimizer



□ 기법 :

- □ 중복된 load 제거
- □ 효율적인 명령어 선택
- □ 레지스터 할당과 배정
- □ 연산 순서 재조정

중복된 load의 제거

X := Y; Z := X + 1;



LOAD R1, Y
STORE R1, X
LOAD R1, X
ADD R1, =1
STORE R1, Z



LOAD R1, Y
STORE R1, X
ADD R1, =1
STORE R1, Z