

# 정적 분석의 정확도 선별적 향상 기법

오학주<sup>1</sup> 이원찬<sup>2</sup> 허기홍<sup>1</sup> 양홍석<sup>2</sup> 이광근<sup>1</sup>



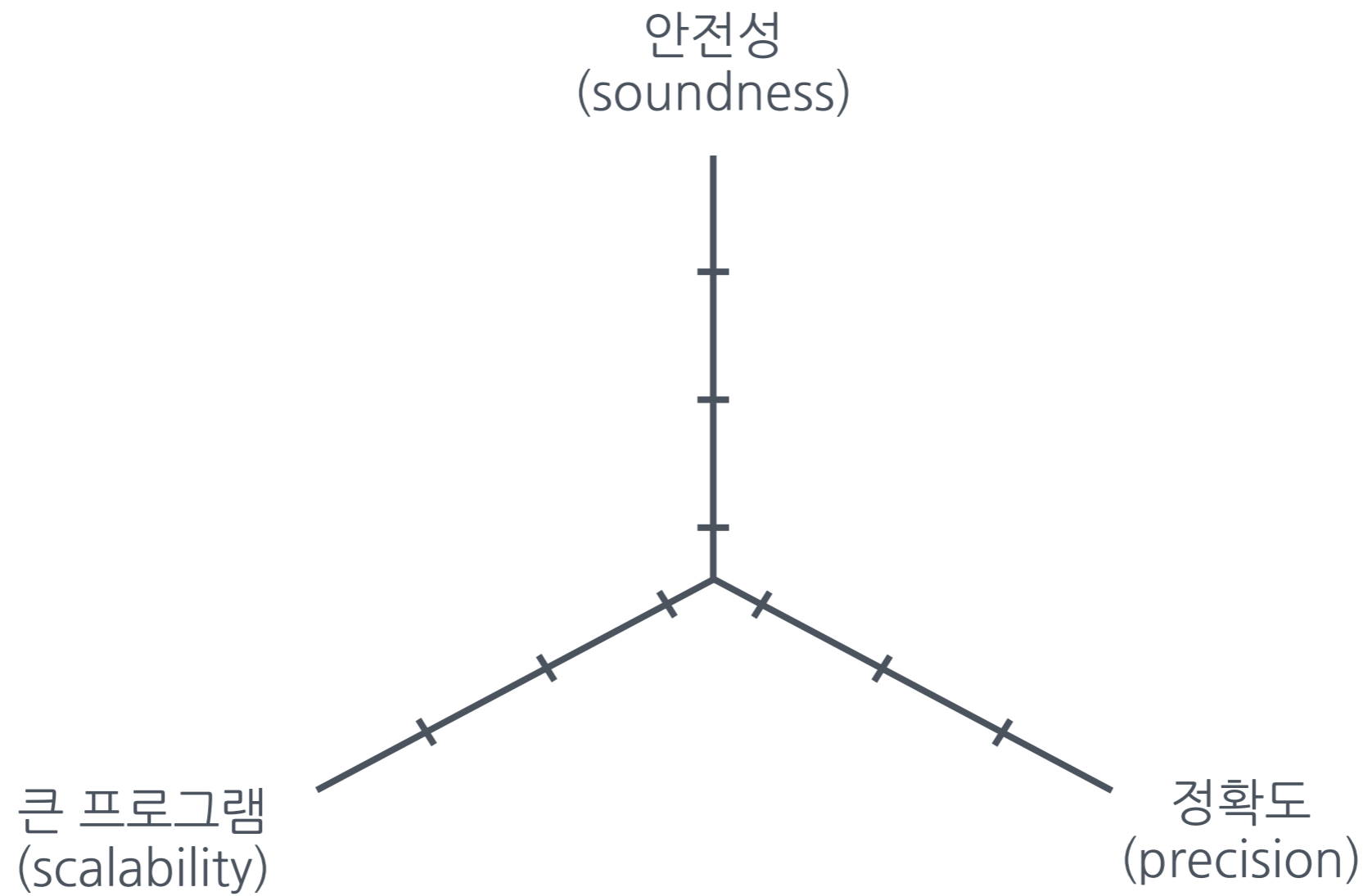
<sup>1</sup>서울대학교

<sup>2</sup>University of Oxford

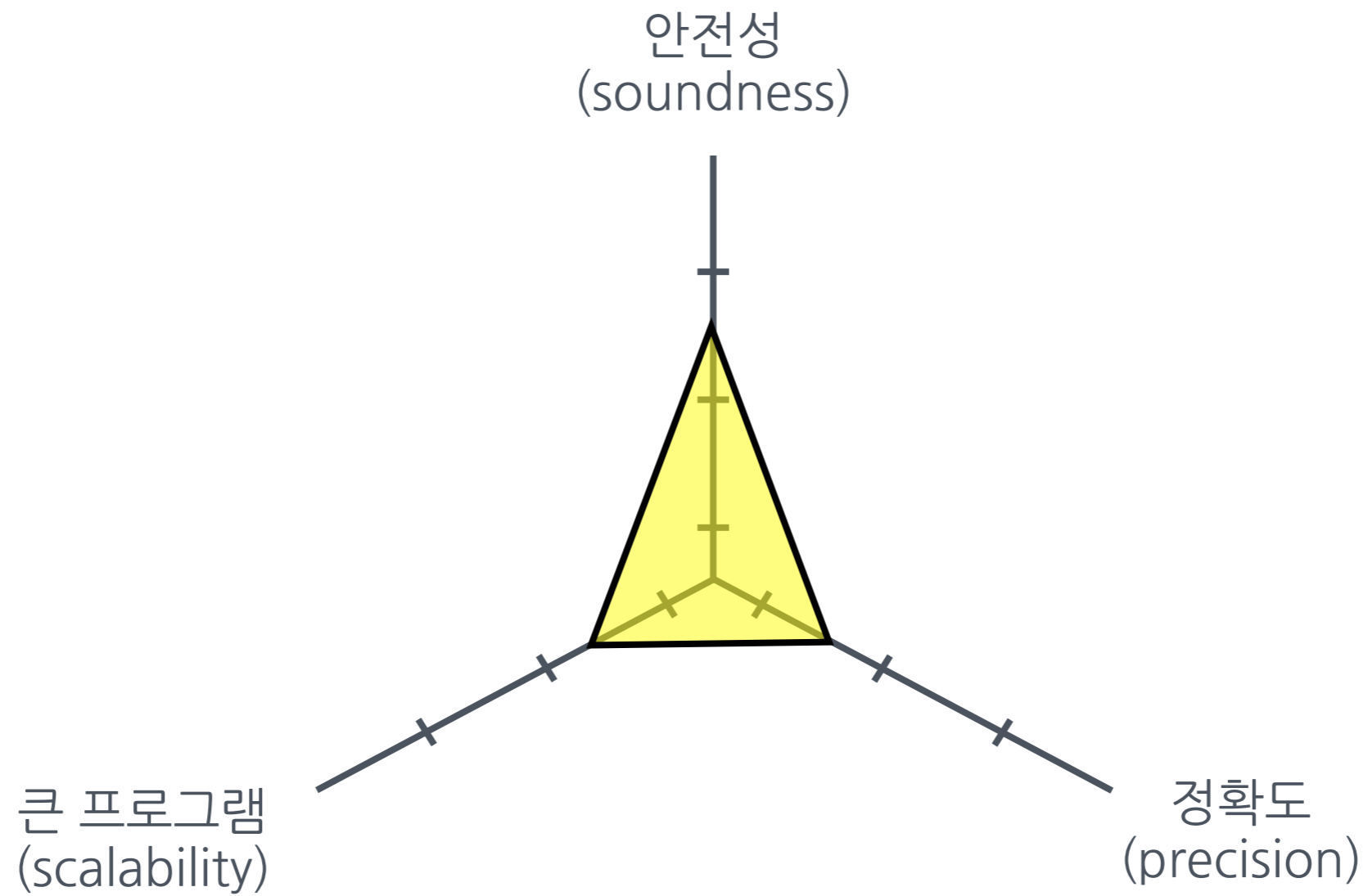


Jan. 13, 2014 @ROSAEC workshop

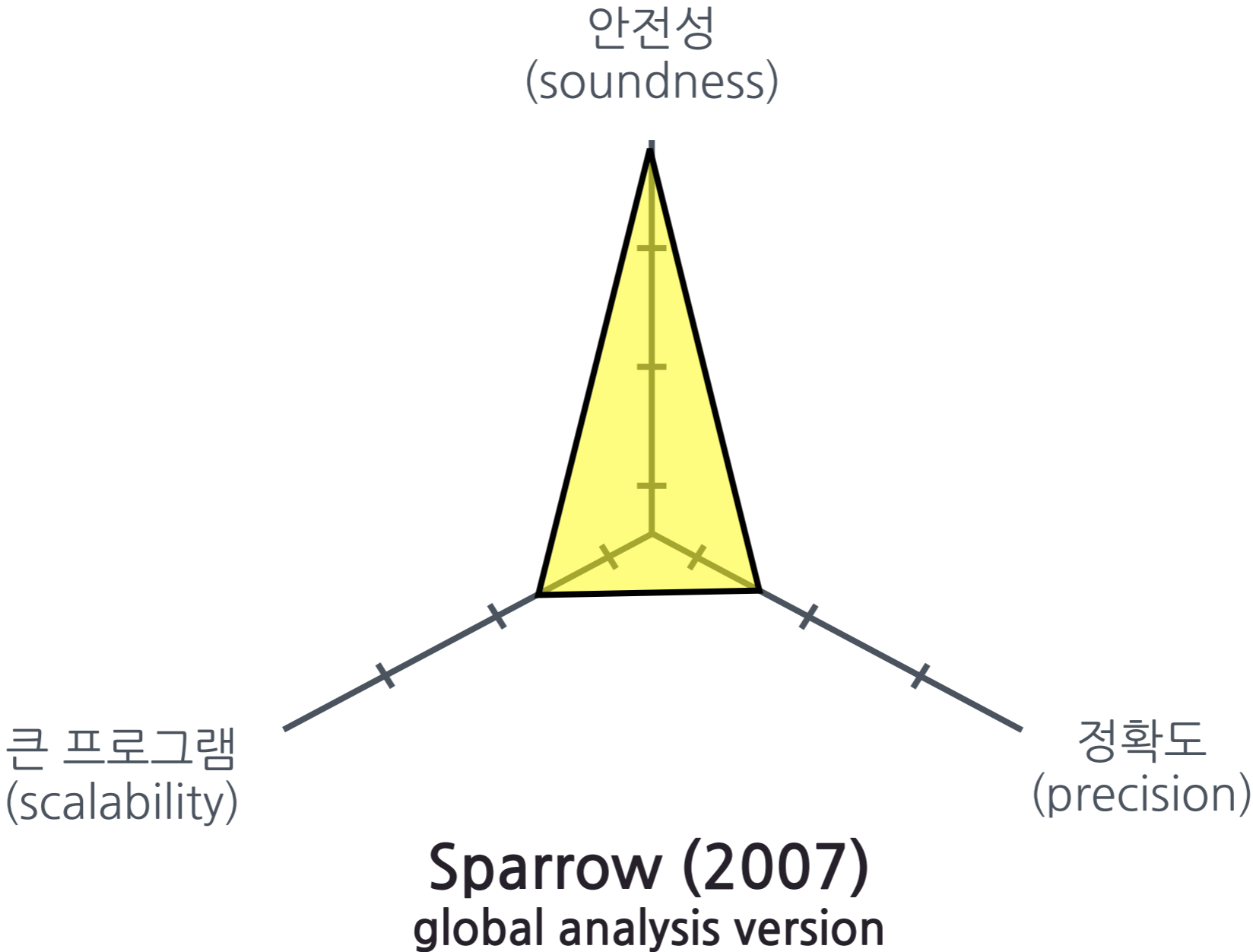
# 정적 분석 챌린지



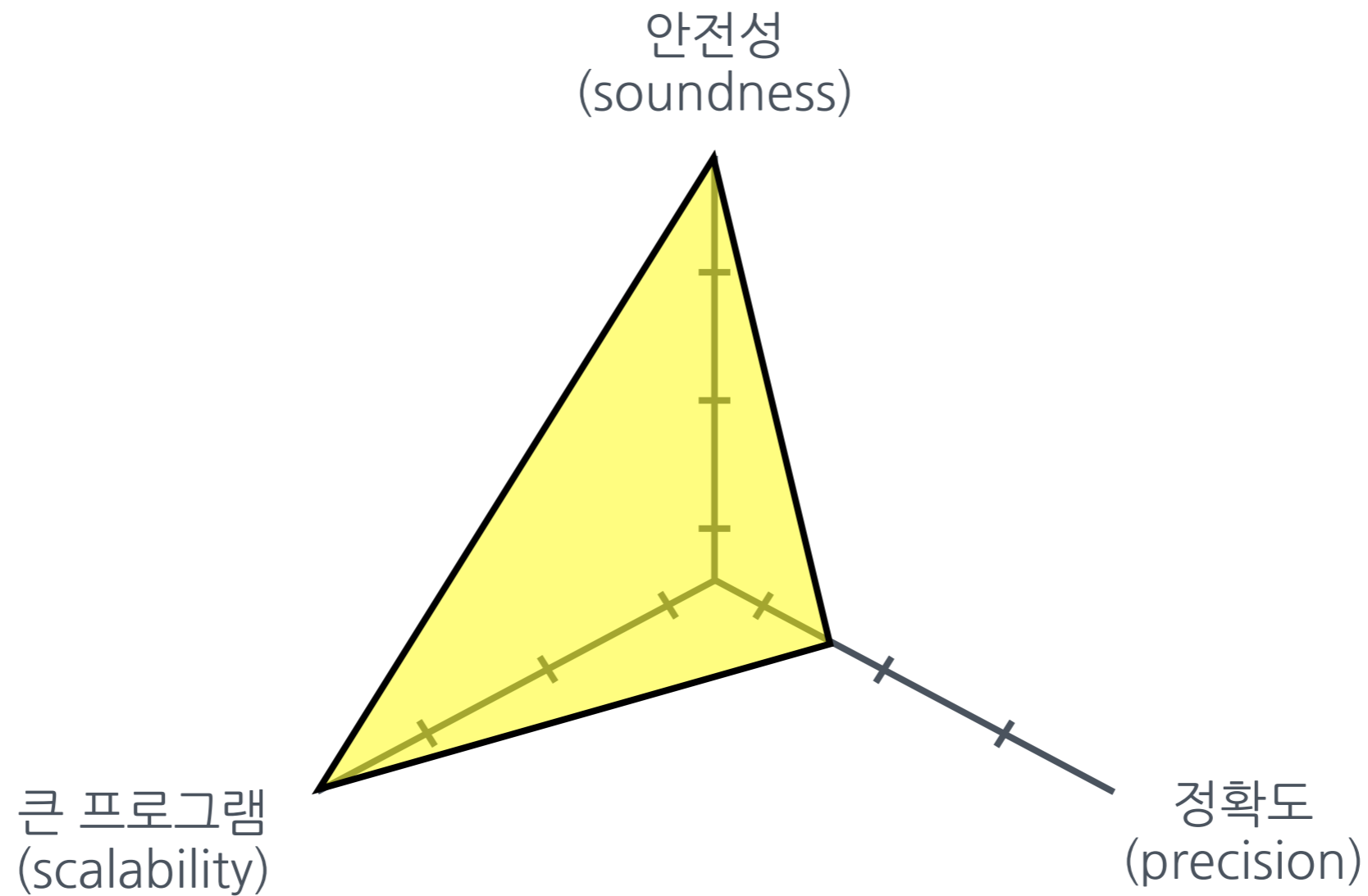
# 현실



# 연구 동기

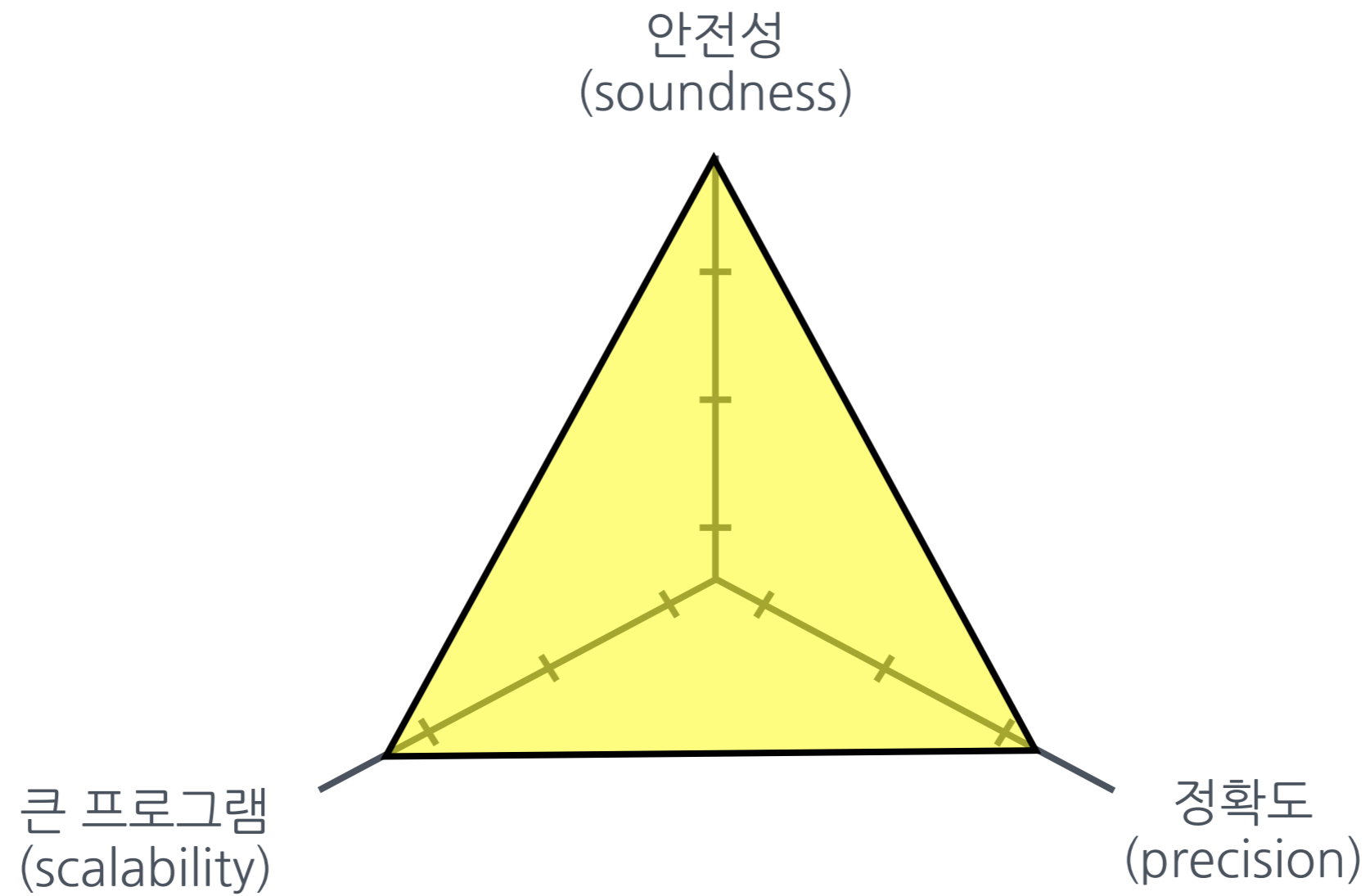


# 연구 동기



**Sparse Sparrow (2012)**

# 오늘 주제

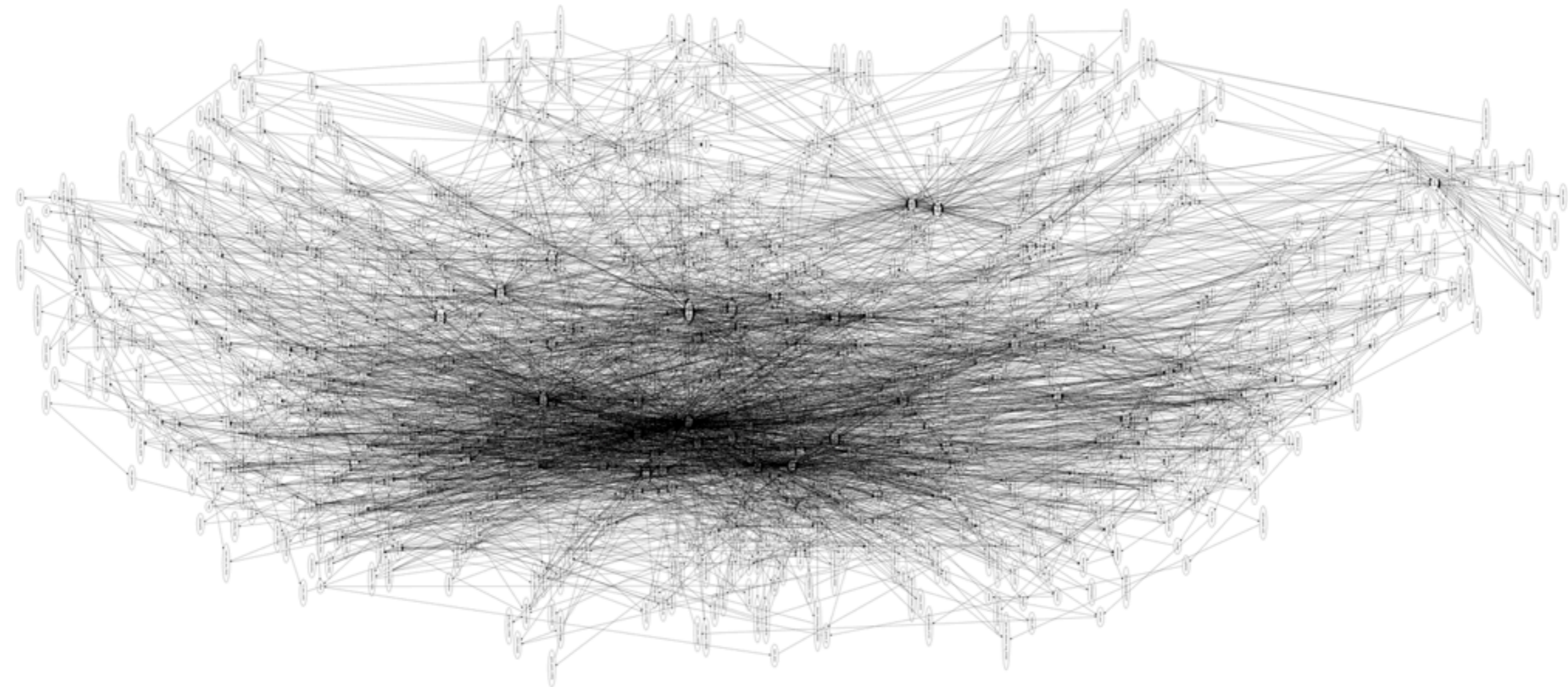


# 허위경보 원인들

- 함수 호출 문맥을 뭉침 (context-insensitive)
- 변수의 관계를 추적하지 않음 (non-relational)
- 배열의 원소를 구분하지 않음 (array smashing)
- 루프의 반복을 뭉침 (merging loop iterations)
- ...

# 정확도를 함부로 높일수 없음

callgraph of nethack (240KLoC)





# 목표 / 전략

**정확도를 선별적으로 향상**

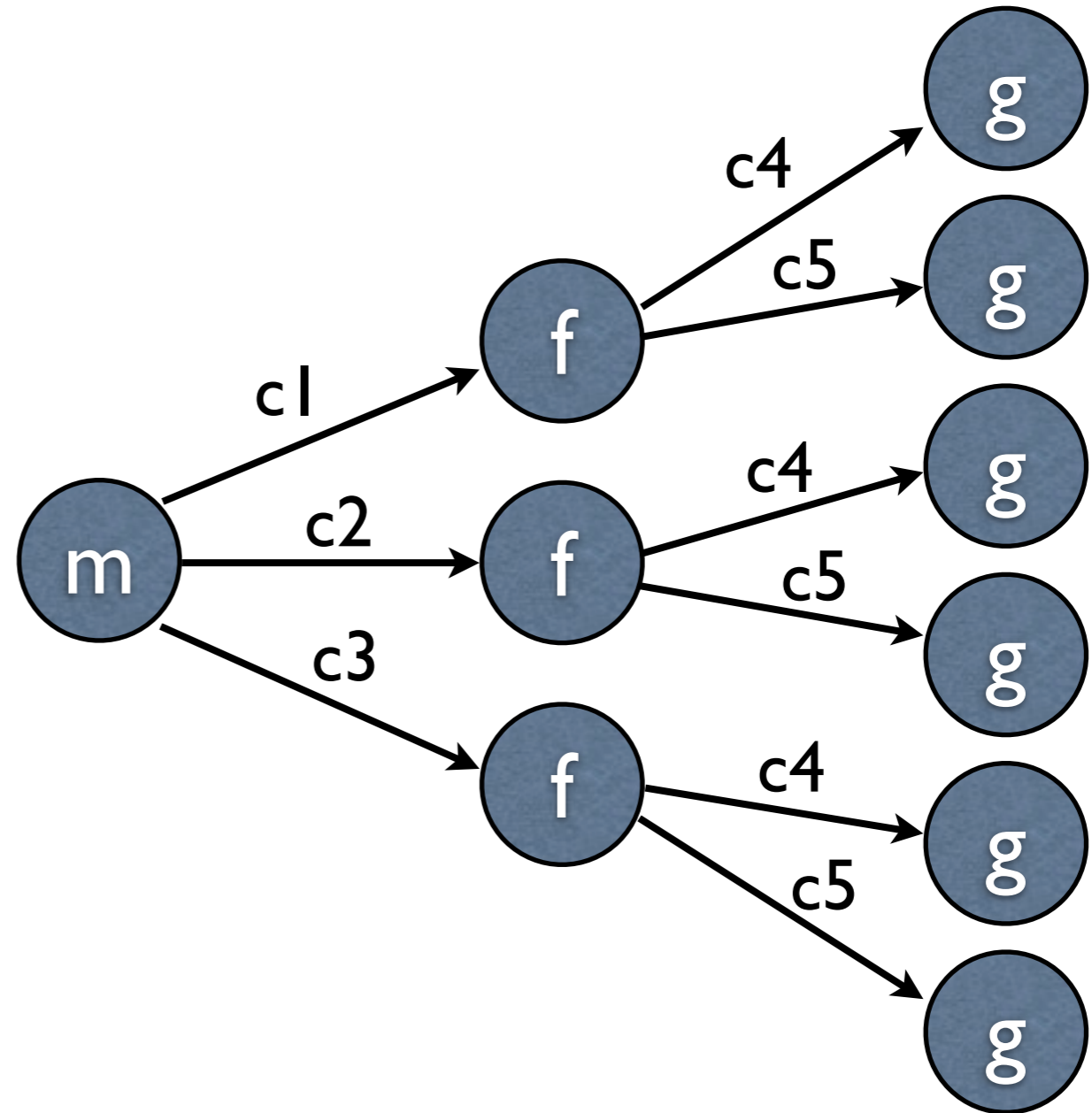
(최종 분석결과를 향상시킬때에만 정확도 향상)

# 예: 문맥 구분 분석

```
void main() {  
c1:   f(4);  
c2:   f(8);  
c3:   f(2);  
}  
  
void f(int a) {  
c4:   x = g(a);  
      assert (x > 1);  
c5:   y = g(input());  
      assert (y > 1);  
}  
  
void g(int a) {  
    return a;  
}
```

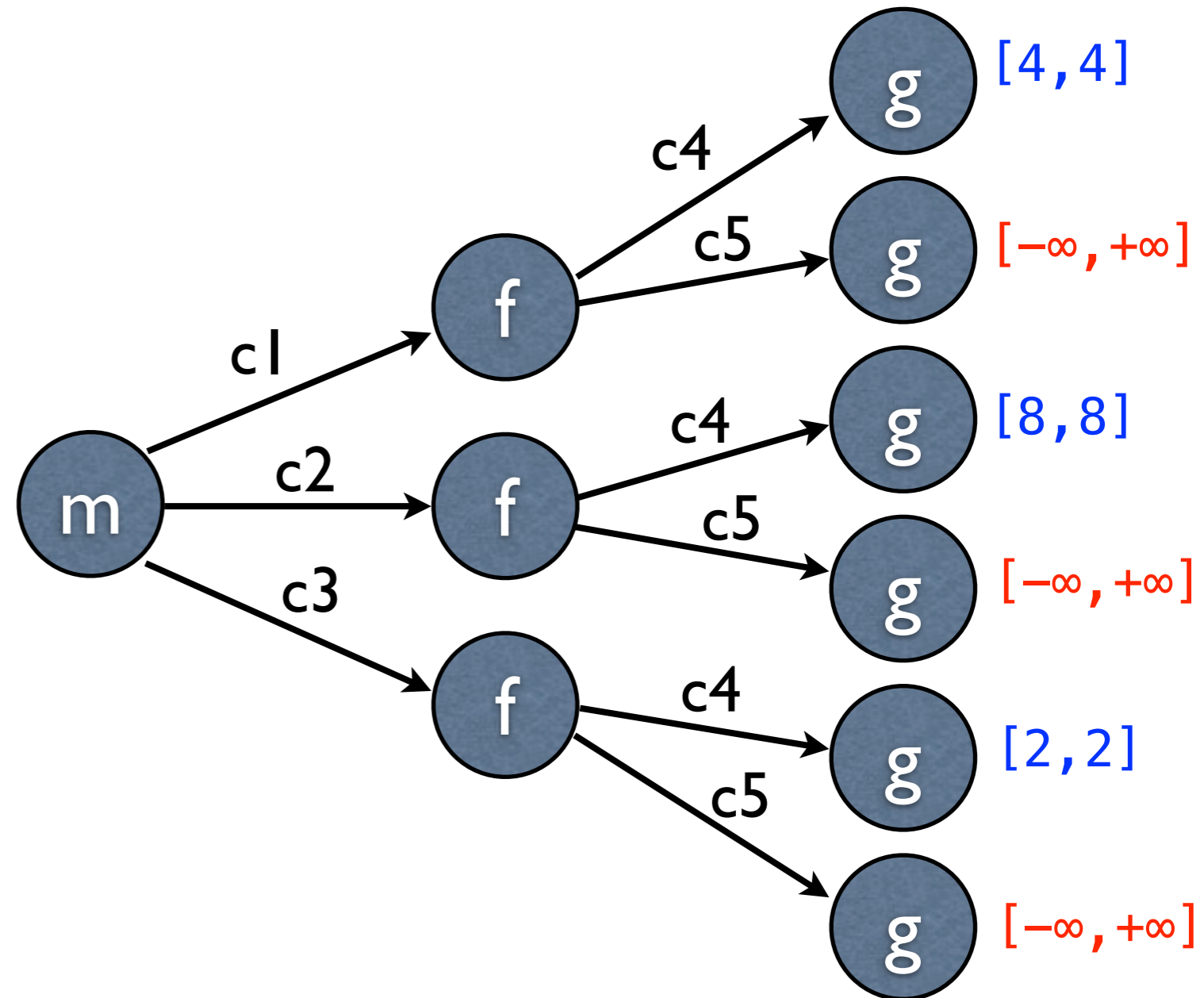
# 예: 문맥 구분 분석

```
void main() {  
c1:   f(4);  
c2:   f(8);  
c3:   f(2);  
}  
  
void f(int a) {  
c4:   x = g(a);  
      assert (x > 1);  
c5:   y = g(input());  
      assert (y > 1);  
}  
  
void g(int a) {  
      return a;  
}
```



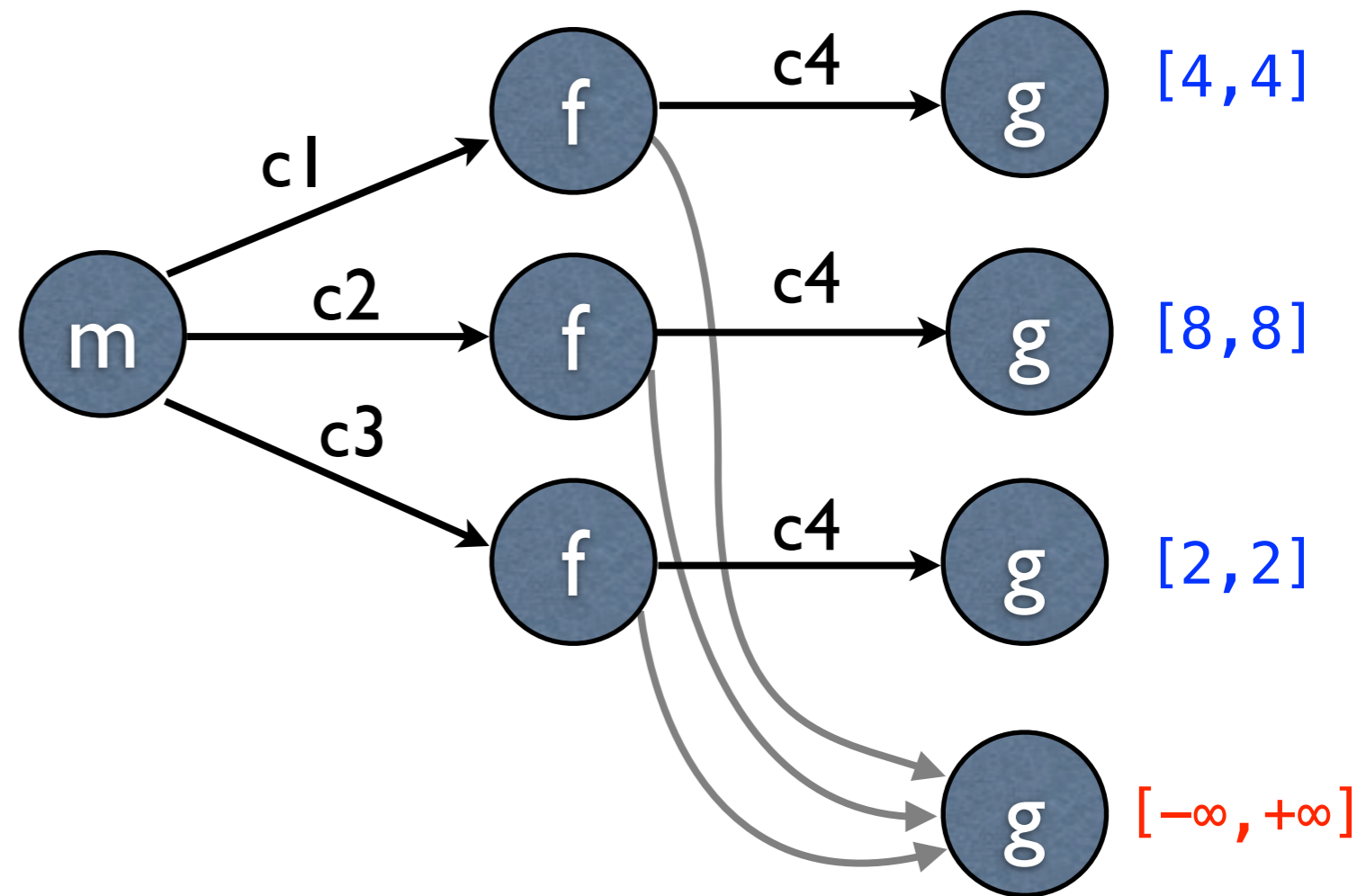
# 문맥 구분이 항상 유용하진 않음

```
void main() {  
c1:   f(4);  
c2:   f(8);  
c3:   f(2);  
}  
  
void f(int a) {  
c4:   x = g(a);  
      assert (x > 1);  
c5:   y = g(input());  
      assert (y > 1);  
}  
  
void g(int a) {  
      return a;  
}
```



# 선별적 문맥 구분 분석

```
void main() {  
c1:   f(4);  
c2:   f(8);  
c3:   f(2);  
}  
  
void f(int a) {  
c4:   x = g(a);  
c5:   assert (x > 1);  
      y = g(input());  
      assert (y > 1);  
}  
  
void g(int a) {  
  return a;  
}
```



# 문맥 선별은 전분석으로

- 본분석의 요약본 (over-approximation)
- 모든 문맥을 구분 (fully context-sensitive)

# 예: 인터벌 분석

## (1) 본분석을 요약

본분석

$$\mathbb{I} = \{[l, u] \mid l, u \in \mathbb{Z} \cup \{-\infty, +\infty\} \wedge l \leq u\}.$$

전분석

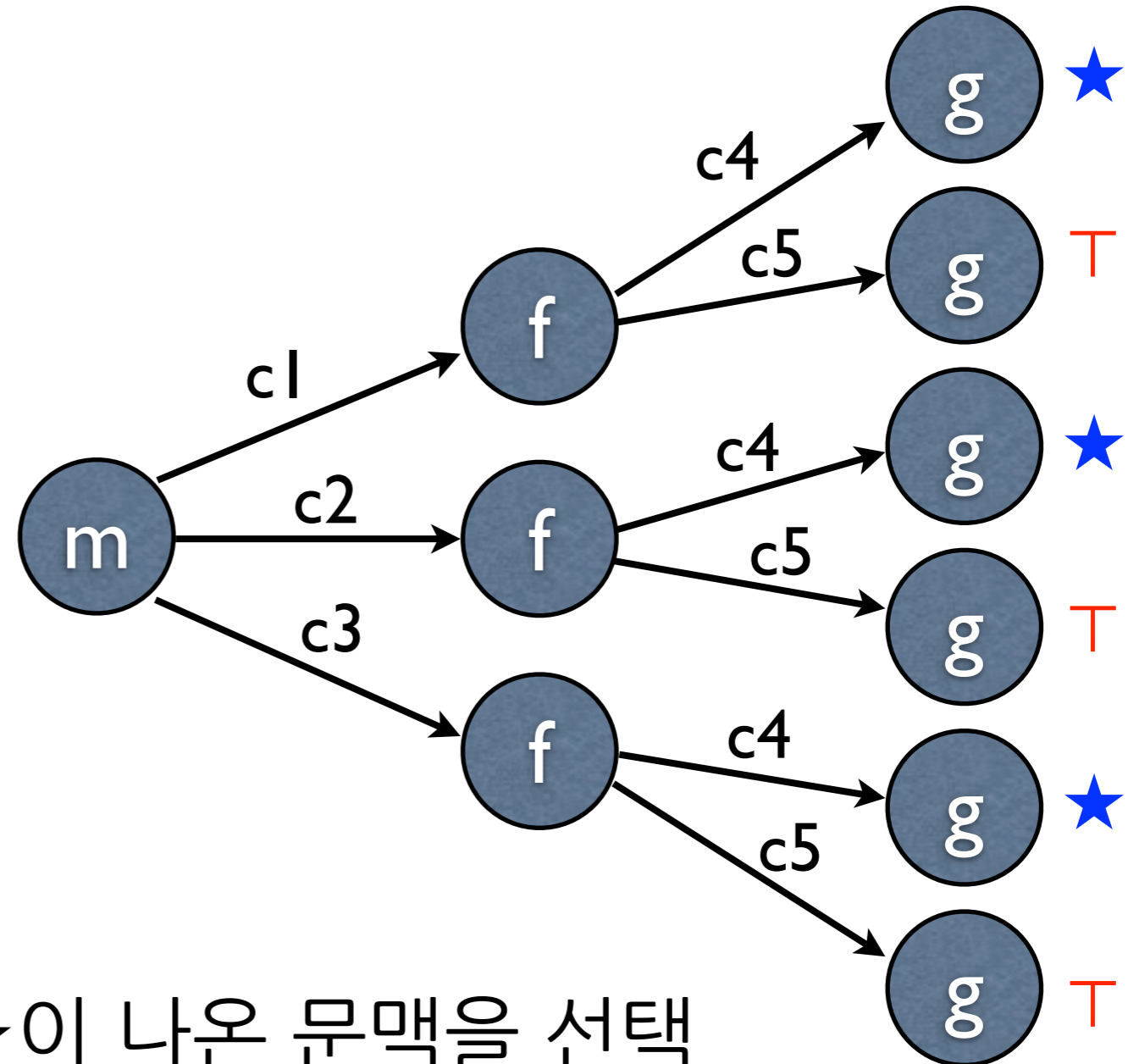
$$\mathbb{V} = \{\perp_v, \star, \top_v\}$$

$$\gamma_v(\star) = \{[a, b] \in \mathbb{I} \mid 0 \leq a\},$$

# 예: 인터벌 분석

## (2) 문맥은 모두 구분

```
void main() {  
c1:   f(4);  
c2:   f(8);  
c3:   f(2);  
}  
  
void f(int a) {  
c4:   x = g(a);  
      assert (x > 1);  
c5:   y = g(input());  
      assert (y > 1);  
}  
  
void g(int a) {  
      return a;  
}
```



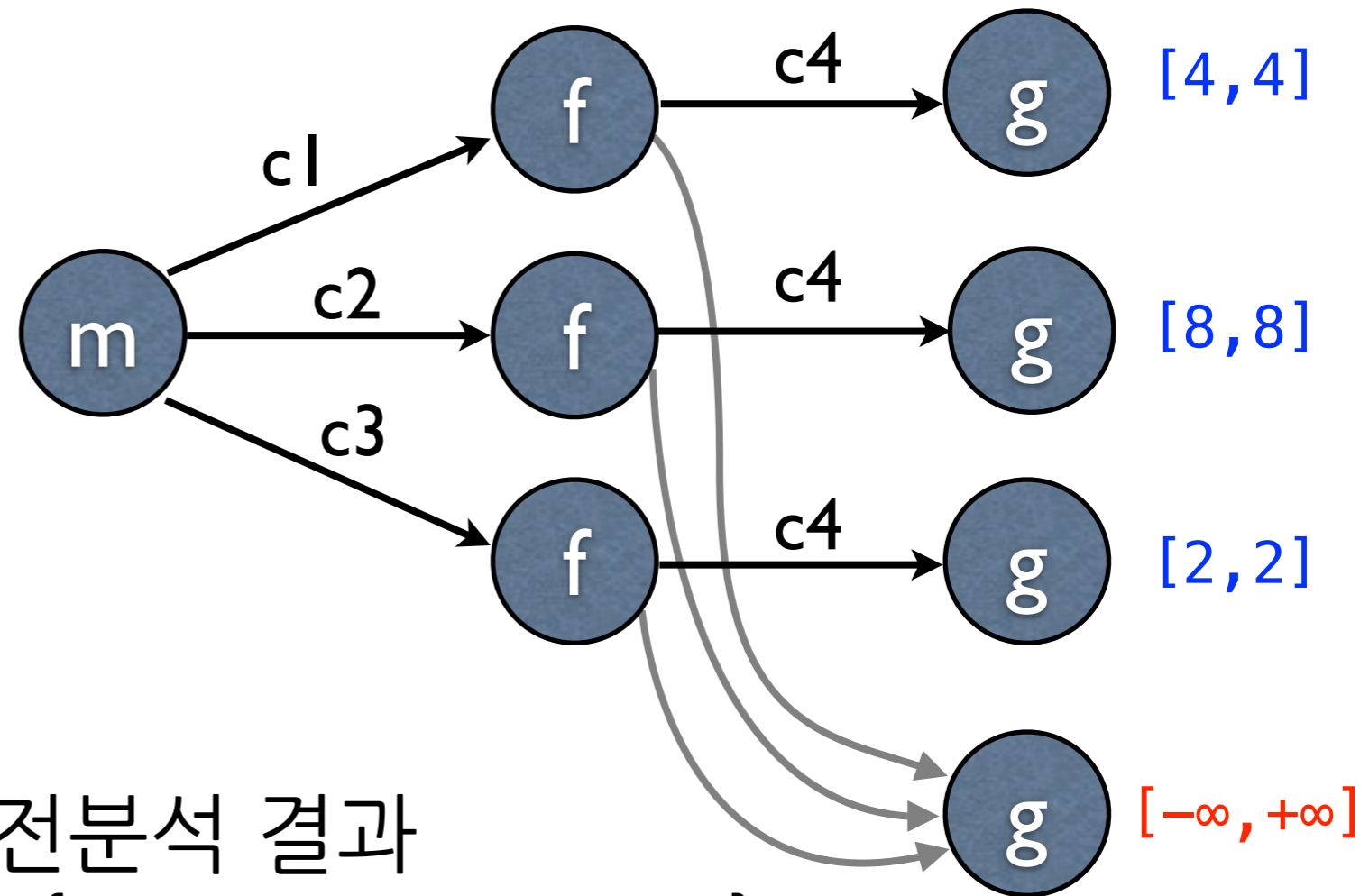
★이 나온 문맥을 선택  
: {c1c4, c2c4, c3c4}



# 예: 인터벌 분석

## (3) 본분석: 선별 문맥 구분

```
void main() {  
c1:   f(4);  
c2:   f(8);  
c3:   f(2);  
}  
  
void f(int a) {  
c4:   x = g(a);  
      assert (x > 1);  
c5:   y = g(input());  
      assert (y > 1);  
}  
  
void g(int a) {  
      return a;  
}
```



전분석 결과  
: {c1c4, c2c4, c3c4}

# 기술적 이슈 (1/2)

- 본분석이 전분석보다 항상 정확하진 않음

$$A_{K_\infty}$$

□

$$\hat{A}_{K_\infty}$$

전분석

$$\xrightarrow{\hat{K}_\star}$$

$$A_{\hat{K}_\star}$$

본분석

# 기술적 이슈 (2/2)

- 모든 문맥을 구분하는 전분석 비용
  - 효율을 위한 조건과 분석 알고리즘

# 실험결과

평균 27.8% 추가 비용, 24.4% 버퍼오버런 경보 제거  
(전분석: 14.7%)

program	ctx-insensitive		selective ctx-sensitive	
	시간(s)	알람수	시간(s)	알람수
make	84.4	1,500	106.2	1,028
grep	12.1	735	15.9	653
wget	69.0	1,307	82.1	942
a2ps	118.1	3,681	177.7	2,121
bison	136.3	1,894	173.4	1,742

# 다른 응용

- 전분석을 이용한 선별적 “X-구분” 분석
  - 본분석을 요약
  - 하지만 X는 모두 구분

# 다른 응용

- $X =$  변수 관계 분석
- 전분석을 이용한 선별적 관계 분석
  - 본분석을 요약
  - 변수들의 관계는 모두 구분

# 예: 옥타곤 관계 분석

```
int a = b;
int c = input();           // user input
for (i = 0; i < b; i++) {
    assert (i < a);        // query 1
    assert (i < c);        // query 2
}
```

# 예: 관계 분석

```
int a = b;  
int c = input();           // user input  
for (i = 0; i < b; i++) {  
    assert (i < a);        // query 1  
    assert (i < c);        // query 2  
}
```

	a	b	c	i
a	0	0	$\infty$	-1
b	0	0	$\infty$	-1
c	$\infty$	$\infty$	0	$\infty$
i	$\infty$	$\infty$	$\infty$	0



# 선별적 관계 분석

```
int a = b;
int c = input();           // user input
for (i = 0; i < b; i++) {
    assert (i < a);        // query 1
    assert (i < c);        // query 2
}
```

	a	b	i
a	0	0	-1
b	0	0	-1
i	$\infty$	$\infty$	0

$$c = [-\infty, +\infty]$$

# 전분석

```
int a = b;
int c = input();           // user input
for (i = 0; i < b; i++) {
    assert (i < a);        // query 1
    assert (i < c);        // query 2
}
```

	a	b	c	i
a	0	0	$\infty$	-1
b	0	0	$\infty$	-1
c	$\infty$	$\infty$	0	$\infty$
i	$\infty$	$\infty$	$\infty$	0

	a	b	c	i
a	★	★	⊥	★
b	★	★	⊥	★
c	⊥	⊥	★	⊥
i	⊥	⊥	⊥	★

# 실험결과

기존방식에 비해서 3배 더 증명, 5배 빠름

program	#query	구문기반 선별방식		우리방식(의미기반)	
		시간	증명	시간	증명
barcode	37	12	16	30	37
httptunel	28	26	17	15	26
bc	10	247	2	117	9
tar	11	1043	7	661	11
less	13	3031	0	2849	13

# 결론

- 전분석을 이용한 선별적 프로그램 분석
  - 선별적 문맥 구분 분석
  - 선별적 관계 분석
- 다른 응용도 가능할 것
  - 선별적으로 흐름을 구분하는 분석
  - 선별적으로 배열을 구분하는 분석
  - 선별적으로 립을 구분하는 분석
  - ...