

# SMT Solver를 활용한 알람 클러스터링

강동욱 이우석 오학주 이광근교수님  
서울대학교 프로그래밍연구실

## 소개

### SMT 알람 클러스터링?

정적분석 결과로 나온 여러 알람에 대해, 대표알람만 검토해도 되도록 알람묶음을 만들어 준다.

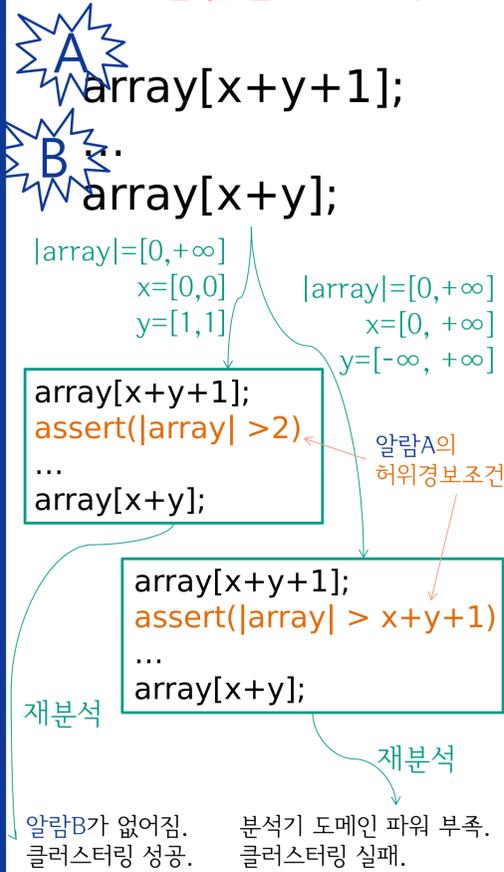
이때 SMT Solver로 두 알람의 논리적 관계를 추론한다.

### 의미는?

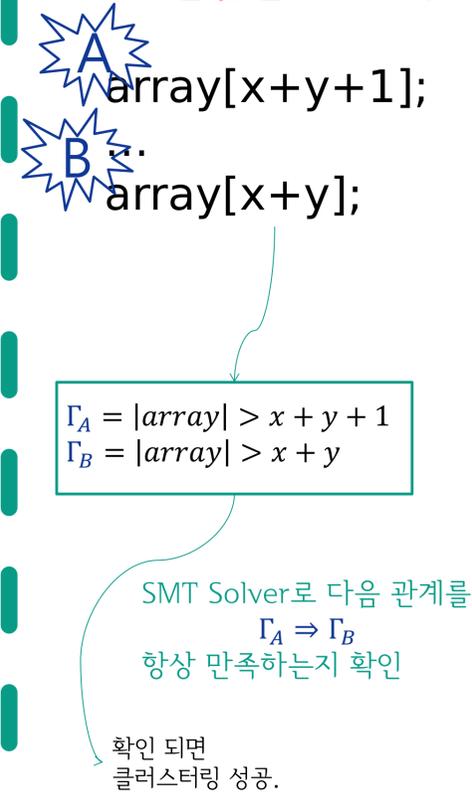
SMT Solver의 능력에 기대어 사용자가 확인해야 할 허위알람 수를 줄일 수 있다.

## 기존 알람 클러스터링과의 비교

### 기존 알람클러스터링 [1]



### SMT 알람클러스터링



**알람클러스터링 파워**  
기존 알람클러스터링: 분석 요약도메인의 파워가 강렬할 수록 알람이 많이 묶인다.  
SMT 알람클러스터링: Solver의 표현 가능한 식이 많을수록 알람이 많이 묶인다.

**각각의 장점**  
기존 알람클러스터링: 분석기의 고정점 계산 능력을 잘 활용하는데 장점 (ex: 다른 함수간 알람짝)  
SMT 알람클러스터링: 관계정보를 잘 활용하는데 장점 (ex: 3변수 이상이 관련된 알람짝)

## 알고리즘

### Step1. 비교할 알람 쌍 고르기

모든 쌍 비교는 비용이 크므로, 같은 함수 내에서 발생한 알람으로 클러스터링을 시도한다.

### Step2. 허위경보 조건 논리식으로 표현

프로그램 변수를 논리식 변수로 활용하기 위해 SSA로 변환한다. 이를 토대로 허위경보조건  $\Gamma_A, \Gamma_B$ 을 각각 생성한다.

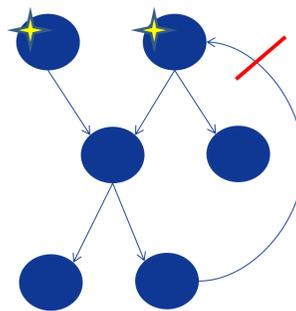
### Step3. 두 알람 사이의 논리적 관계 추론

SMT Solver로 다음을 확인하여 항상  $\Gamma_A \Rightarrow \Gamma_B$ 인지 확인한다.

$$UNSAT(\neg(\Gamma_A \Rightarrow \Gamma_B))$$

### Step4. 대표 알람 뽑기

클러스터링 관계에 있는 알람들로 그래프를 그린다.



선행노드가 없는 노드를 대표알람 삼아서 알람묶음을 만든다.

cycle이 존재하면 클러스터링이 많이 되도록 잘라준다.

## 아직 끝나지 않은 여정

### Heap location SSA 만들기

현재: address taken 없는 지역변수만 SSA 후 논리식 생성. (전역변수, location, address taken 변수 무시)

계획: 두 알람 사이에 function call이 없는 경우 SSA로 만들기  
기대: 관찰에 기반하여 긍정적으로 더 많은 클러스터링 기대.

### 불변식 분석

아래는 bc-1.06에서 발견한 예제이다.

```
...=*ptr;
ptr=ptr+1;
...=*ptr;
```

$$\Gamma_B = |ptr0| > ptr0.offset$$

$$\Gamma_A = |ptr1| > ptr1.offset$$

$$I = (|ptr1| = |ptr2|)$$

$$\wedge (ptr1.offset = ptr0.offset + 1)$$

I가 항상 true이므로

$UNSAT(\neg(I \Rightarrow \Gamma_A \Rightarrow \Gamma_B))$ 를 확인하면 알람 A, B는 클러스터링 된다.

## 결과

기존 알람 클러스터링으로 줄인 알람 개수에 대해 28.1%의 알람이 추가적으로 감소

프로그램	코드크기(LOC)	분석시간(sec)	SMT클러스터링시간(sec)	기존클러스터링 후 알람 (#)	SMT클러스터링 후 알람(#)	감소비율(%)
nlkain-1.3	831	2	2	79	68	13.92
xlreader-0.9.0	2705	3	2	145	60	58.62
pk7	3813	8	<0.1	13	12	7.69
archimedes-1.1.0	6882	133	46	313	242	22.68
smaill-3.2	11251	95	<0.1	5	3	40.00
bc-1.06	15846	733	24	286	212	25.87