

# **OSEK/VDX기반 전장용 운영체제의 효율적인 검증을 위한 특성기반 코드 추출 및 테스트 시나리오 생성기**

**박민규, 변태준, 최윤자**  
경북대학교 IT대학 컴퓨터학부  
소프트웨어 안전공학 연구실

# 배경

## ❖ OSEK/VDX

- 차량용 분산 제어장치의 공개 아키텍처에 대한 산업 표준화를 목표로 시작되어 국제적으로 통용되는 차량전장용 운영체제의 표준
- 동적 메모리 할당, 자원의 circular waiting, 멀티 쓰레딩 등의 불필요한 복잡성을 제거함

## ❖ Trampoline

- OSEK/VDX version 2.2.3을 준수하는 오픈소스 실시간 운영체제
- 하드웨어 파트로의 접근은 외부변수와 매크로로 추상화 되어있음
- **안전 중요(Safety-Critical) 시스템**

# 연구 배경

—pros      —cons

## 모델 체킹

- 완전 검증이 가능
- 기능적 안정성 분석에 적합
- 더 많은 자원과 도메인에 대한 지식을 요함
- 상대적으로 실용성이 낮음

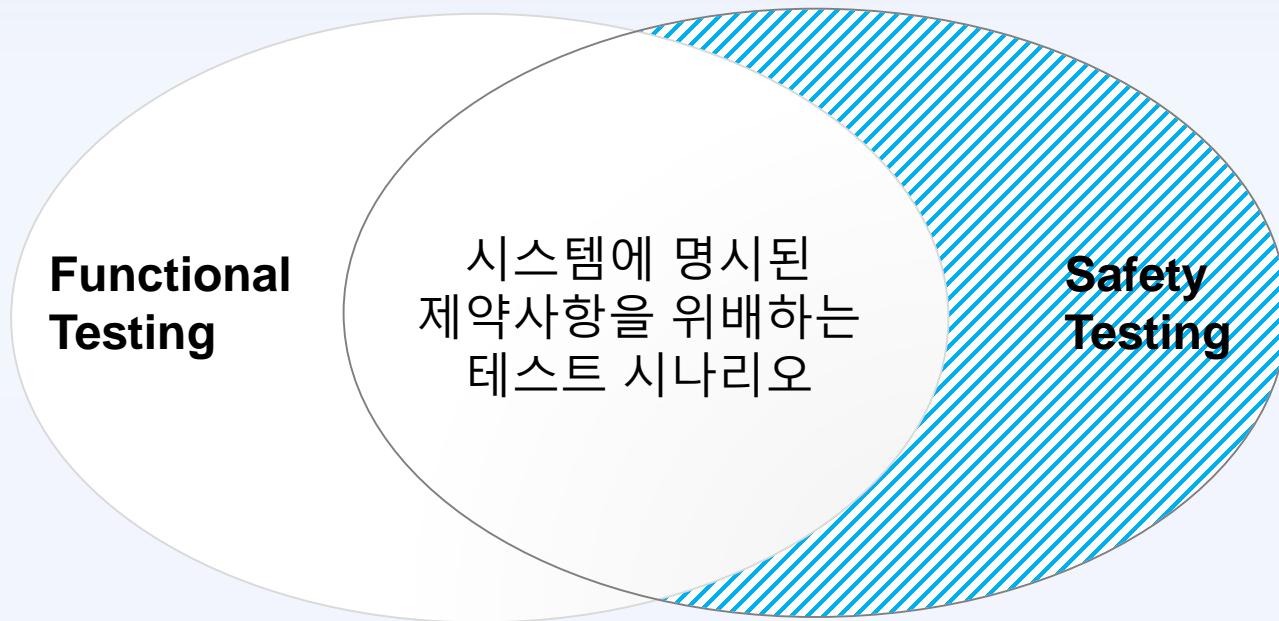
## 비결정적 테스트

- 사용하기 비교적 용이함
- 적용하기 용이함
- 상대적으로 저렴한 비용
- 잘못된 작동의 부재를 검증(확신)할 수 없음

- ❖ 비용이 많이 소요되는 정형검증에 대한 보완적 방법으로써 비결정적 테스트를 동시에 수행
- ❖ 검증의 비용을 줄이기 위해 특성에 기반해 검증 대상을 추출

관련 연구 : *Property-Based Code Slicing for Efficient Verification of OSEK/VDX Operating System by Mingyu Park, Taejoon Byun and Yunja Choi, in the First International Workshop on Formal Techniques for Safety-Critical Systems, 2012*

# 연구 범위



- ❖ 본 연구에서는 제약사항을 위배하는(오류를 발생시키는) 시나리오를 최대한 배제함으로써 검증의 효율을 높이고자 하였다.

# 관련 연구

## ❖ Environment modeling for efficient model checking

- Concerning environment assumptions in verification
  - ✓ Synchronous Observers and the Verification of Reactive Systems  
by Pascal Raymond, Nicolas Halbwachs and Fabienne Lagnier, AMAST, 1993
- Specification-based environment generation
  - ✓ Partial Verification of Software Components: Heuristics for Environment Construction  
by Pavel Parizek and Frantisek Plasil,  
17th International SPIN Conference on Software Model Checking, 2007

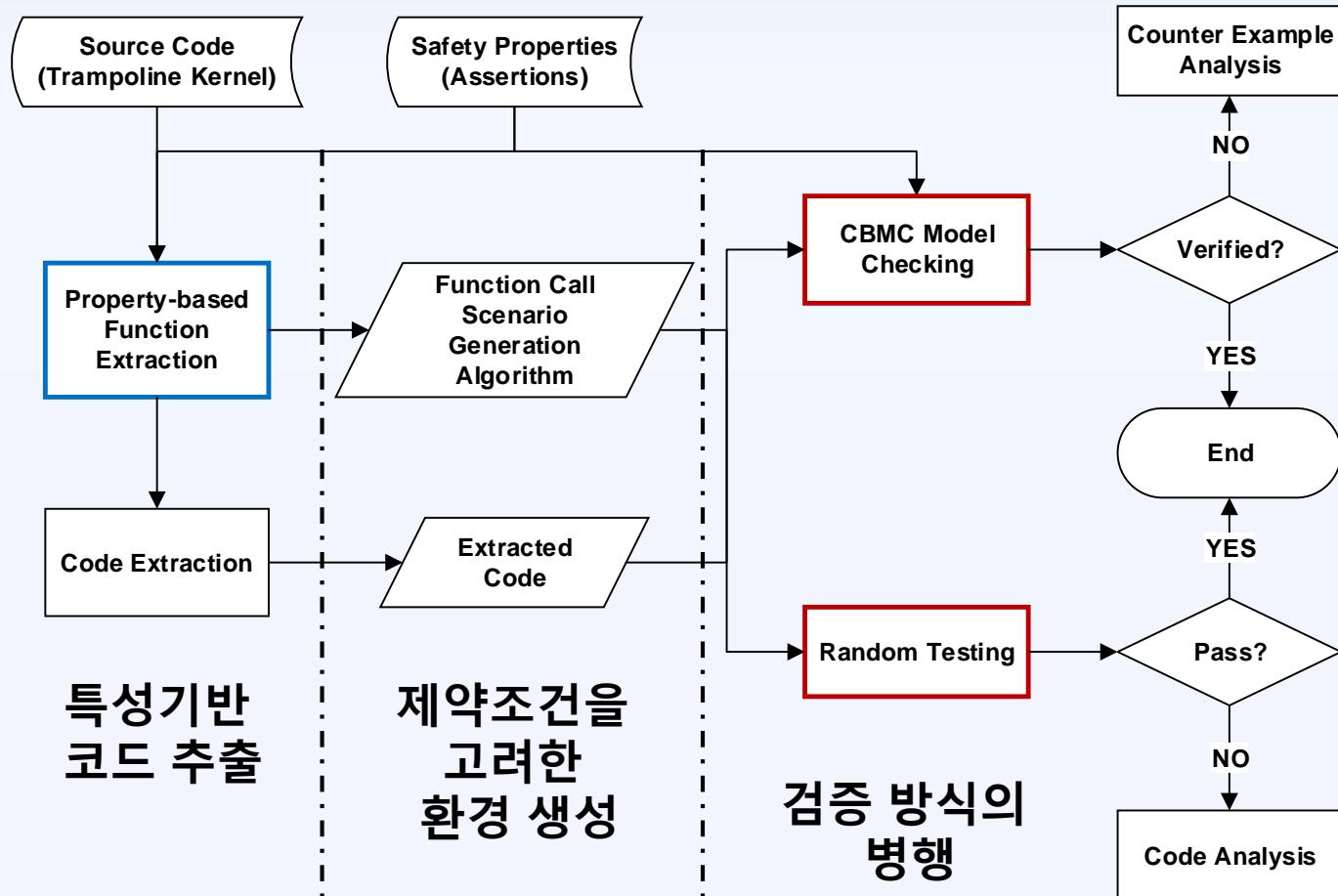
## ❖ Program slicing

- Slicing algorithms to explicitly detect def-use associations for efficient regression testing.
  - The Application of Program Slicing to Regression Testing  
by David Binkley, Information and Software Technology, 1999
- program slicing for C programs with respect to the alarms generated from value analysis.
  - Program slicing enhances a verification technique combining static and dynamic analysis  
by Omar Chebaro, Nikolai Kosmatov, Alain Giorgetti and Jacques Julliand,  
Proceedings of the 27th Annual ACM Symposium on Applied Computing, 2012

# 검증 방식의 병행에 따른 중요 사안

1. **상태폭발 문제**를 피하기 위해 검증 대상의 크기를 줄여야 한다.
2. 내장형 소프트웨어의 검증을 위한 환경의 모델링
  - 시스템과의 모든 상호작용을 충분히 반영하는 환경을 어떻게 모델링 할 것인가?
  - 어떻게 하면 시스템 명세에 명시되어 있는 제약조건을 준수하는 테스트 시나리오를 생성 할 것인가?

# 검증 방식 병행의 개요



# 특성과 연관된 변수 및 함수

```
void WaitEvent() {  
    tpl_get_proc();  
}
```

## Root Level Function

: API that is a terminal node of the called-by graph of an End Level Function

```
void SetEvent() {  
    tpl_put_new_proc();  
    tpl_schedule_from_running();  
}
```

## End Level Function

: Function that directly modifies, sets, or uses Extended Target Variable

```
void tpl_put_new_proc() {  
    tpl_h_prio += extendedTargetVariable;  
    assert(tpl_h_prio != -1);  
}
```

## Extended Verification Target Variable

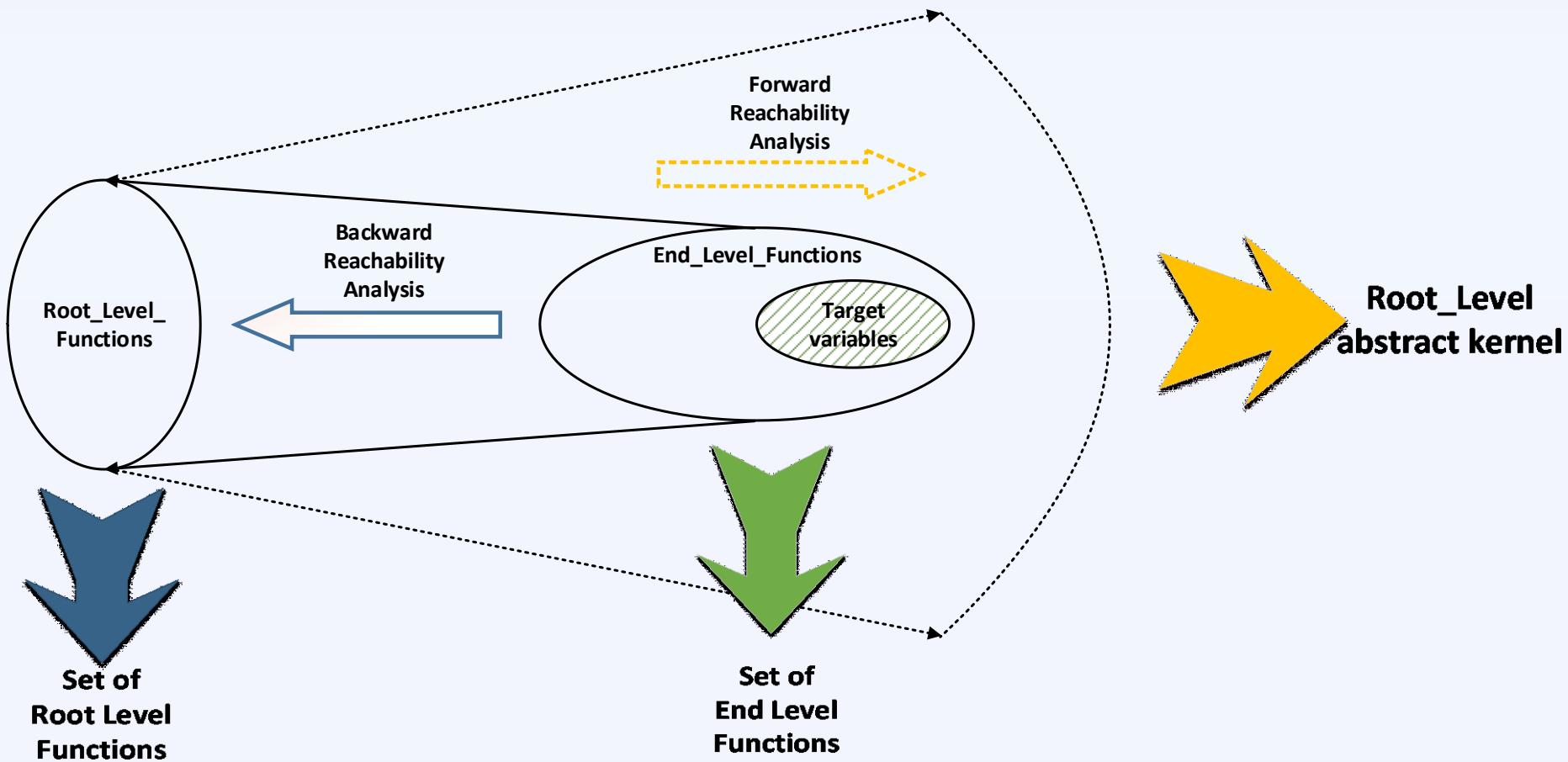
: Variable that a Verification Target Variable depends on

```
void tpl_schedule_from_running() {  
    extendedTargetVariable += 1;  
}
```

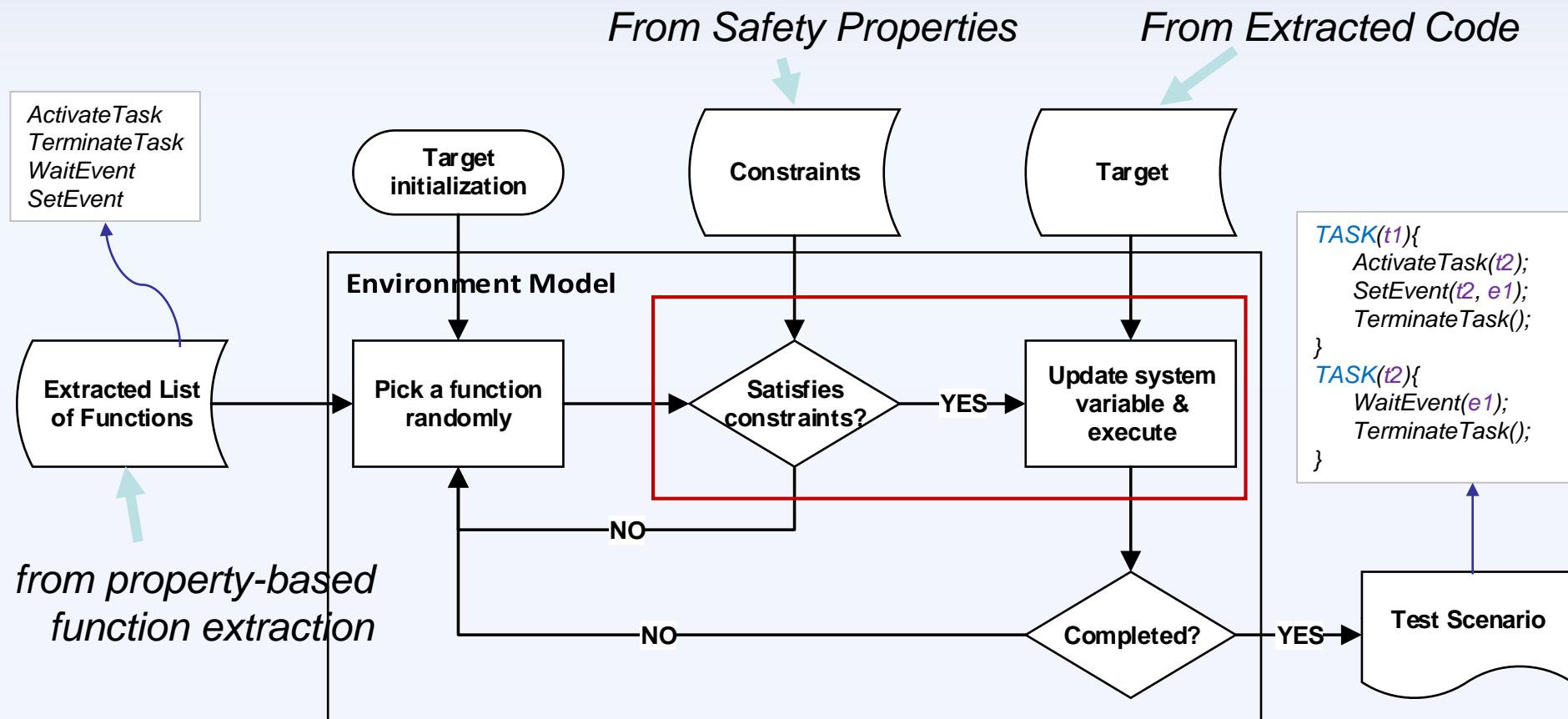
## Verification Target Variable

: Variable that appears in the property specification

# 특성기반 코드 추출



# 제약조건을 고려한 환경 생성 – root-level function

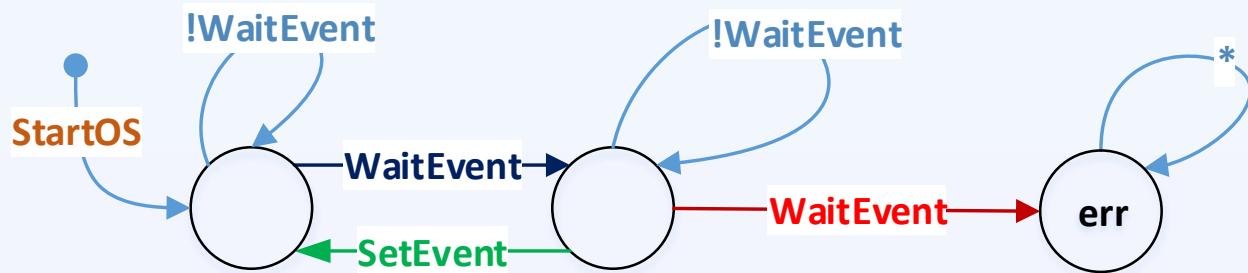


- 환경은 Root-Level function의 목록에서 가능한 모든 호출을 수행
- 제약조건에 기반해 false alarm이 발생하는 호출을 배제

# 제약조건 도출

## ❖ 예시

*WaitEvent*가 호출되면 호출한 작업은 대기상태로 변경되어, 다른 작업에서 *SetEvent*가 호출되기 전까진 아무런 일도 할 수 없다. 따라서 *WaitEvent*는 중첩되어 호출될 수 없으며 다른 작업에서 *SetEvent*가 호출된 후에야 다시 호출될 수 있다.

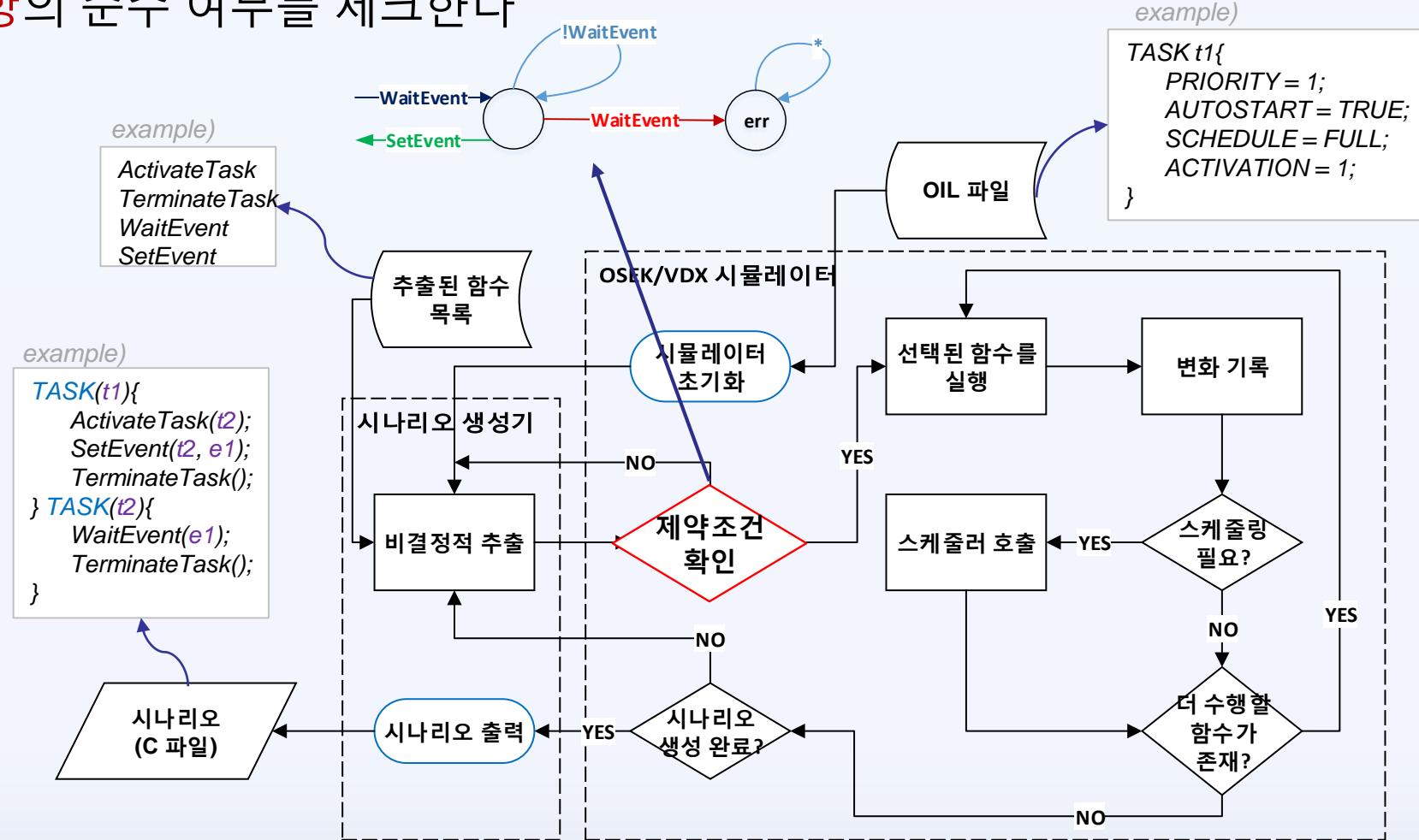


## ❖ 제약조건을 고려하지 않은 비결정적 시나리오 생성의 문제점들

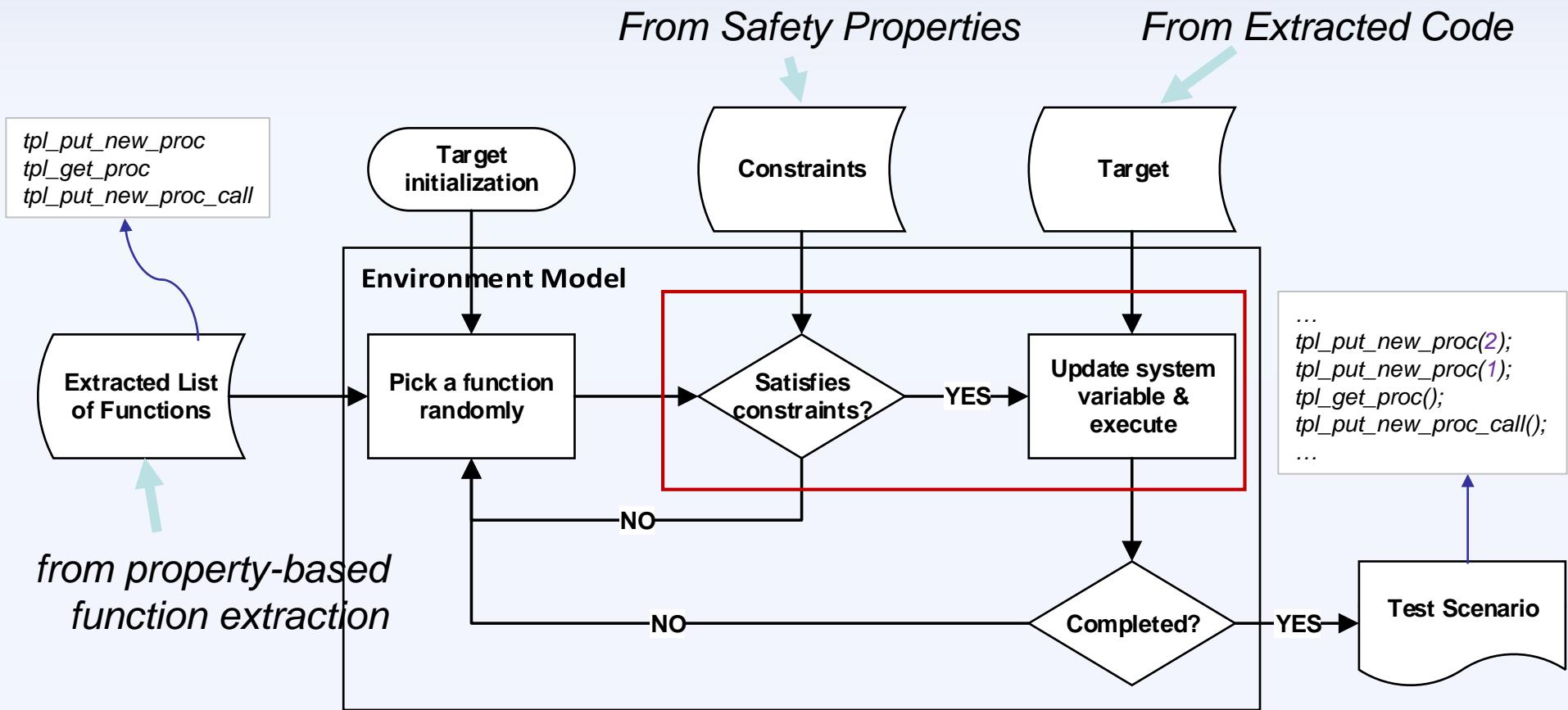
- *SetEvent*가 이미 호출되었는지 어떻게 판단 할 것인가?
  - Task와 Resource, Event의 변화를 모두 기록할 필요가 있음
- *WaitEvent*가 호출된 다음에는 어떤 Task를 활성화 시킬 것인가?
  - 우선순위 큐로 준비상태 Task들을 관리한다

# OSEK/VDX 제약사항 확인기

OSEK/VDX 제약사항 확인기는 시스템 상태의 변화를 추적함으로써 제약사항의 준수 여부를 체크한다



# 제약조건을 고려한 환경 생성 – end-level function



- 환경은 End-Level function의 목록에서 가능한 모든 호출을 수행
- 제약조건에 기반해 false alarm이 발생하는 호출을 배제

# 제약조건을 고려한 환경 생성 – False Alarm의 제거

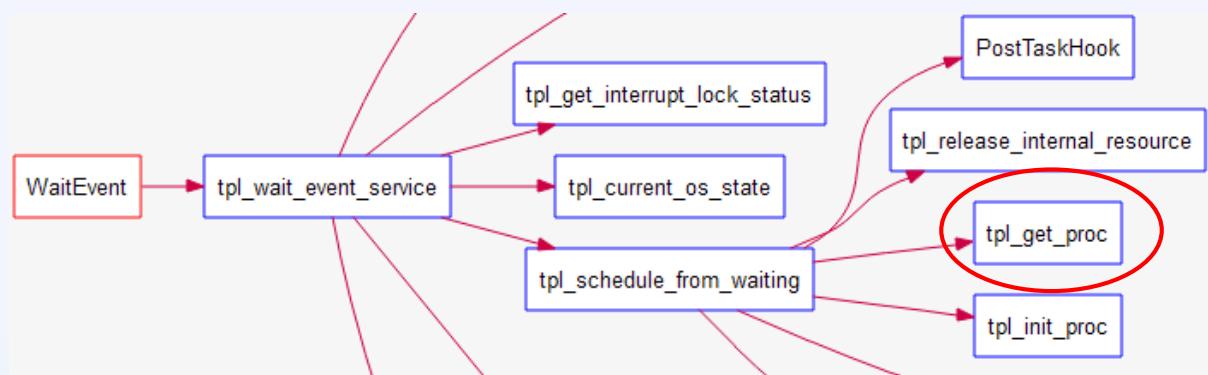
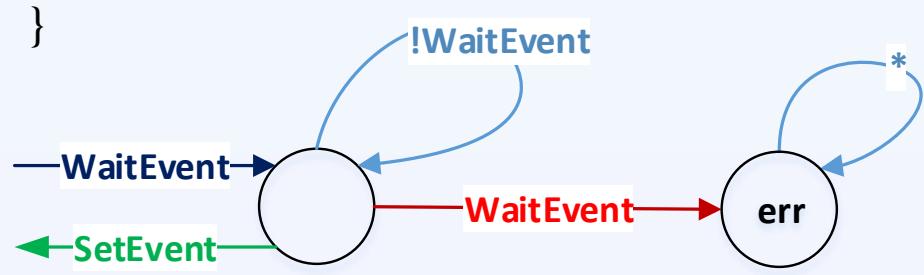
API function	End-Level Function
StartOS	tpl_put_new_proc*2, tpl_get_proc
WaitEvent	tpl_get_proc

```
function end_level_scenario(){
    tpl_put_new_proc();
    tpl_put_new_proc();
    tpl_get_proc();
    tpl_get_proc();
    tpl_get_proc();
}

function tpl_put_new_proc(){
    tpl_h_prio++;
    assert(tpl_h_prio != -1);
}

function tpl_get_proc(){
    tpl_h_prio--;
    assert(tpl_h_prio != -1);
}
```

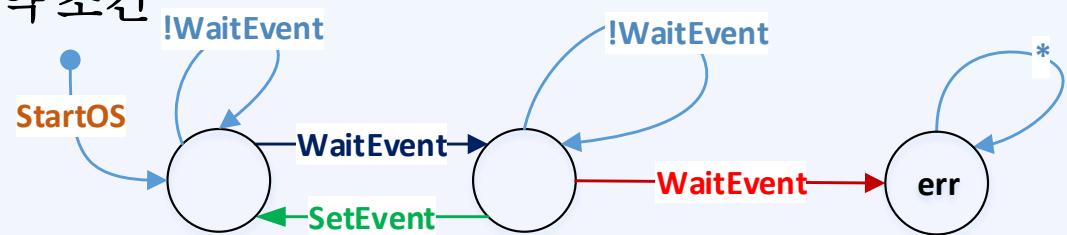
```
function root_level_scenario(){
    StartOS();
    WaitEvent();
    WaitEvent(); //Constraint Violation
}
```



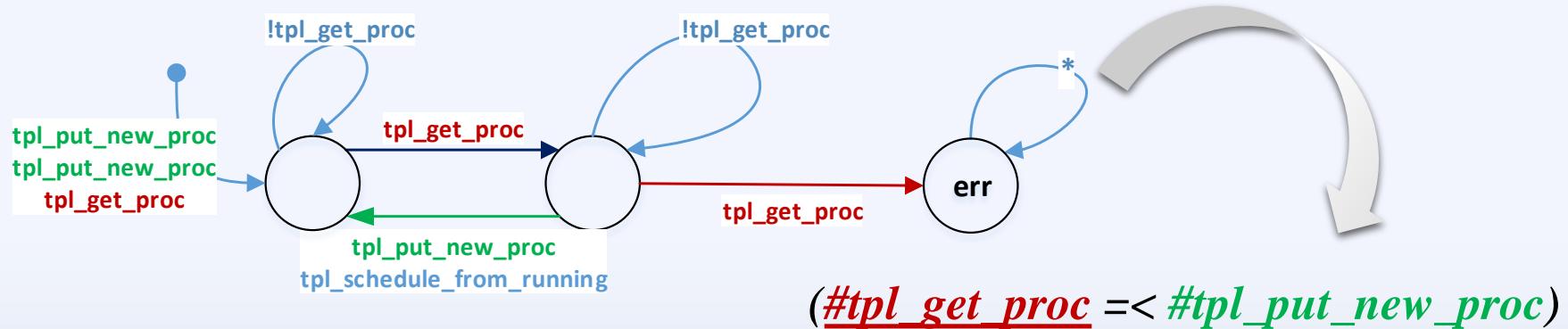
# 제약조건을 고려한 환경 생성 – 내부 제약조건

API function	End-Level Function
WaitEvent	tpl_get_proc
SetEvent	tpl_put_new_proc, tpl_schedule_from_running
StartOS	tpl_put_new_proc, tpl_put_new_proc, tpl_get_proc

OSEK/VDX 명세에서 도출한 제약 조건



호출관계를 고려해 도출한 내부 제약조건



# 실험

## ❖ 대상 검증 속성 (Target Verification Property)

- Trampoline 커널에 있는 세 가지 기능적 안전 속성(functional safety property)에 대하여 환경 생성 및 검증을 수행하였다.

*assert(tpl\_h\_prio != -1)*

*assert(tpl\_kern != NULL)*

*assert(tpl\_kern -> state == RUNNING)*

## ❖ 위 세 개의 assert 문에 대하여 모델 검증을 수행

## ❖ 위 세 개의 assert 문에 대하여 비결정적 테스트를 실시한 뒤 코드 분기 커버리지(Code Branch Coverage)를 측정함

\*실험 환경 : *Linux Fedora 16 OS, with Intel Xeon 3.4GHz e3-1270 processor and 32GB of 1333MHz DDR3 RAM.*

\*\* 모델검증은 모델 검증기 CBMC 를 사용함.

\*\*\* 코드 분기 커버리지는 SquishCoCo 툴로 측정되었음.

# 실험 결과 – Model Checking

## ❖ CBMC Model Checking

- Unwind 값이 10 이하에서는 counter-example을 생성하지 않고 수행
- Unwind 값이 15 이상인 경우 검증의 수행이 불가능함

Property	tpl_h_prio != -1				tpl_kern != NULL tpl_kern->state == RUNNING			
	code size : 437 lines 3 End-Level Functions / 19 Functions in total				code size : 787 lines 7 End-Level Functions / 32 Functions in total			
Unwind	VCC	Time(s)	Memory(MB)	VCC	Time(s)	Memory(MB)		
Unwind 3	15	2	55.72	53	15	200.94		
Unwind 7	43	91	297.14	157	4,100	1288.9		
Unwind 10	64	2,379	923.67	235	42,241	1942.54		
Unwind 15	99	30,748	2693.75	365	> 6 days	> 7366.89		

# 실험 결과 – 비결정적 테스트

- ❖ 생성된 시나리오로 비결정적 테스트를 수행한 결과 – 분기 커버리지 측정
  - 테스트 시나리오의 길이가 34 이상으로 늘어나도 커버리지가 증가하지 않는 것을 확인할 수 있음

Property	tpl_h_prio != -1			tpl_kern != NULL tpl_kern->state == RUNNING		
	code size : 1337 lines (8 Root-Level, 3 End-Level Functions) / 50 Functions			code size : 1378 lines (9 Root-Level, 7 End-Level Functions) / 52 Functions		
Length of the Scenario	14	20	22	100%(3/3)	100%(3/3)	100%(3/3)
tpl_schedule_from_running	-	-	-			
tpl_schedule_from_dying	-	-	-			
tpl_schedule_from_waiting	-	-	-			
tpl_start_scheduling	-	-	-			
tpl_wait_event_service	-	-	-			
tpl_activate_task	-	-	-			
tpl_set_event	-	-	-	-	-	0%(0/5)
tpl_get_proc	100%(3/3)	100%(3/3)	100%(3/3)	100%(3/3)	100%(3/3)	-
tpl_put_new_proc	66.67%(2/3)	66.67%(2/3)	66.67%(2/3)	66.67%(3/3)	66.67%(2/3)	-
Time(s)	-	-	-	-	-	-
Memory(MB)	2.64	2.64	2.64	2.64	2.64	2.64

```
void tpl_schedule_from_running(void){  
    ....  
    // READY_AND_NEW  
    if (tpl_kern.running->state == READY_AND_NEW)  
    {  
        tpl_init_proc(tpl_kern.running_id);  
    }  
    ....  
}
```



# 실험 결과 – Overflow오류를 발견

```
tpl_get_proc          -> tpl_h_prio : 2, taskNum : 4, activationCount(T1, T2, T3) : 1, 255, 2
tpl_put_new_proc      -> tpl_h_prio : 2, taskNum : 5, activationCount(T1, T2, T3) : 1, 255, 1
---put_new_proc : 1
tpl_get_proc          -> tpl_h_prio : 2, taskNum : 4, activationCount(T1, T2, T3) : 1, 0, 1
tpl_get_proc          -> tpl_h_prio : 0, taskNum : 3, activationCount(T1, T2, T3) : 1, 0, 0
tpl_schedule_from_running -> tpl_h_prio : -1, taskNum : 3, activationCount(T1, T2, T3) : 0, 0, 0
RandomTest: RandomTest.c:505: tpl_schedule_from_running: Assertion `tpl_h_prio != -1' failed.
```

- ❖ End-level function를 대상으로 비결정적 테스트를 수행한 결과 overflow문제를 발견
  - ❖ Task2의 activation count가 255인 상태에서 activation이 하나 더 증가하면 0으로 변화  
→ *tpl\_h\_prio 의 값이 -1로 변화*
  - ❖ 모델 검증기에서도 역시 unwind 값이 255이상이라면 동일한 오류를 검출할 수 있을 것이라 예상.  
→ 하지만 한정적인 비용에서 해당 검증은 불가능에 가까움

# 결론

## ❖ 본 방법의 이점

- 1) 제약사항을 만족하는 환경을 자동으로 생성함으로써 안정성 분석에서 관심 있는 부분만을 집중적으로 검증
- 2) 특성과 연관된 코드만을 추출하여 검증대상의 크기를 효과적으로 줄임

## ❖ 모델 검증과 비결정적 테스트의 사용방법 제안

- 1) End-Level Random Testing 을 stress testing 에 활용
- 2) Root-Level Random Testing 을 End-Level Testing에서 발견한 오류의 확인에 활용
- 3) 모델 검증을 마지막으로 제한적인 범위에서 포괄적인 검증에 활용

# 한계 및 향후 연구 방향

## ❖ 커버리지

- 일부 조건문에 나타나는 변수들이 완전히 추출되지 않음.
- 목적변수 관련된 조건의존성(conditional dependency)를 고려하여 변수를 추출함으로써 branch 커버리지를 향상시킬 수 있다.

## ❖ 가변적 OIL 설정 파일

- 본 연구에서는 커널 설정 파일인 OIL을 고정한 채로 시나리오를 생성함
- OIL 파서를 제작하여 시스템 설정의 변화를 손쉽게 반영할 수 있도록 할 예정