

정제 프로세스 상에서 컴포넌트 모델의 합성과 검증

경북대학교 전자전기컴퓨터학부
소프트웨어 안전공학 연구실

장 훈

2010. 01. 08

발표순서

1. 서론
2. 추상 컴포넌트의 행위일관성 검증
3. 특성 기반 검증
4. 향후 과제

1.1 서론

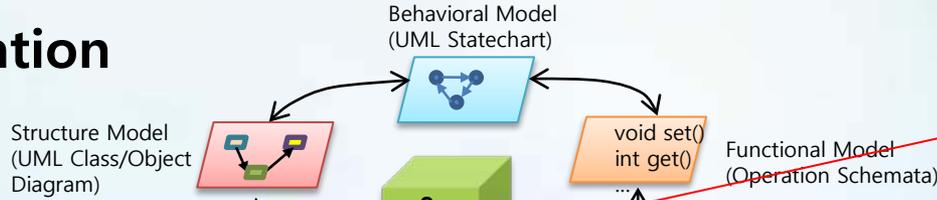
- 컴포넌트 기반 개발 방법
 - 시스템 개발과정의 복잡도의 해소와 질적향상, 높은 재사용성 보장
 - Catalysis, Select Perspective, UMLComponents
- 주요 문제점
 - 행위 복잡도
 - 컴포넌트의 수가 늘어날 수록 시스템 행위 복잡도 증가
 - 정제 과정에서 정제 전 후 컴포넌트간의 행위 일관성 검증의 부재
 - 컴포넌트의 선택 및 합성 검증
 - 컴포넌트간 행위의 호환성을 만족하는 컴포넌트의 선택
 - 독립적인 환경을 갖는 컴포넌트들의 합성 및 검증

1.2 컴포넌트 검증 관련 연구

- 컴포넌트 행위 호환성 관련 연구
 - UML 컴포넌트의 인터페이스 호환성 검증
 - UML로 설계된 다이어그램간의 일관성 검증
- 특성 검증 관련 연구
 - Assume-guarantee
 - 특성을 컴포넌트 별로 나누어 검증하고 이를 조합
 - 컴포넌트를 포트로 조합하여 검증
 - 포트 행위의 오토마타를 이용하여 컴포넌트를 조합 검증
 - 특성을 패턴으로 분류하여 시제논리로 변환
 - 공통적인 특성을 패턴으로 분류하고 이를 시제 논리로 변환

2.1 추상 컴포넌트의 행위 일관성 검증

Specification



Realization



Refinement

Refinement



인터페이스 구조 추출

Proctype 조합

FSM 변환

Proctype

FSM

Proctype

정형언어 변환 및 일관성 검증

2.2.1 컴포넌트의 정형적 표현

	Type	Formal description
1	Abstract component	$\text{Comp_spec}(i, o, \text{op_set}, \text{action_set})$ $= \text{new } u, v(I(i, o, u, v) \mid \text{Spec}_0(u, v, \text{op_set}, \text{action_set}))$
2	Interface	$I(i, o, u, v) = i?x.u!x.I(i, o, u, v) + v?y.o!y.I(i, o, u, v)$
3	Component behavior	$\text{Spec}_i(u, v, \text{op_set}, \text{action_set})$ $= u?x.[x=\text{op}_k].\text{Action_spec}_k(u, v, \text{op_set}, \text{action_set})$ $+ u?x.[x!\neq\text{op}_k].\text{Spec}_i(u, v, \text{op_set}, \text{action_set})$
4	Abstract Implementation	$\text{Action_spec}_i(u, v, \text{op_set}, \text{action_set})$ $= (v!a)_*.\text{Spec}_j(u, v, \text{op_set}, \text{action_set})$
5	Component realization	$\text{Comp_real}(i, o, \text{op_set}, \text{action_set}) = \text{new } u, v, \{(u_i, v_i)\}_i$ $(I(i, o, u, v) \mid !_i \text{SubComp}_i(u_i, v_i, \text{sub_op_set}_i, \text{sub_action_set}_i)$ $\mid \text{Composit_Rel}(u, v, \{(u_i, v_i)\}_i)$
6	Component Relations	$\text{Composit_Rel}(u, v, \{(u_i, v_i)\}_i) = \sum v_i?x.f(v_i)!x.\text{Composit_Rel}(u, v, \{(u_i, v_i)\}_i)$

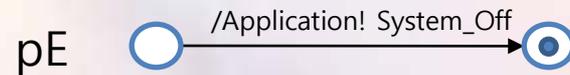
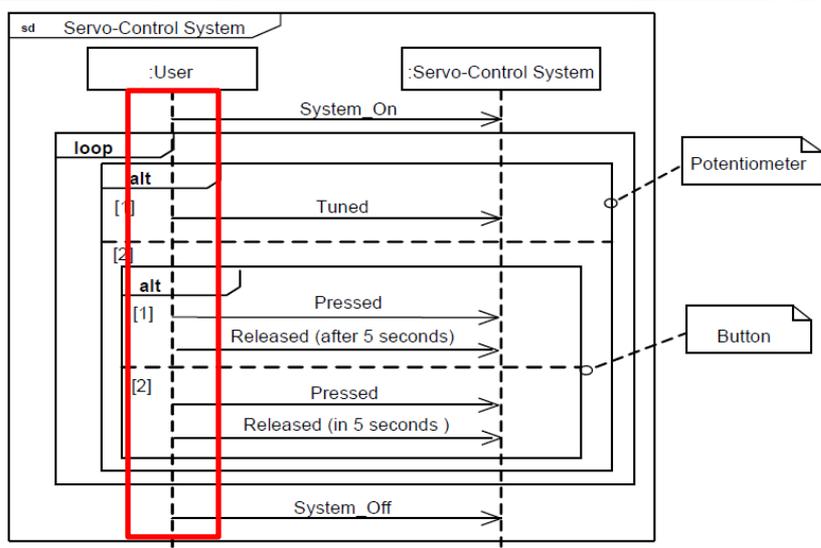
컴포넌트 구조와 행위 및 정제과정의 정형적 표현

2.2.2 정형명세 변환규칙

	MARMOT construct	PROMELA construct
messages	$O = U \text{ op_set, action_set } \{ n \mid n \in \text{op_set} \text{ or } n \in \text{action_set} \}$	$\text{mtype} = \{ n_1, n_2, \dots, n_k \}$, where $n_i \in O$
channels	<code>new u</code>	<code>chan u = [1] of mtype</code>
Processes	<code>I(i, o, u, v)</code> <code>Comp_spec(i, o, op_set, action_set)</code> <code>Comp_real(i, o, op_set, action_set)</code>	<code>proctype Interface(chan i, o, u, v)</code> <code>proctype Comp_spec(chan i, o) { ... }</code> <code>proctype Comp_real(chan i, o) { ... }</code>
Process Activation	<code>Comp_Spec(i, o, O, A) = new u, v I(i, o, u, v) Spec(u, v, O, A)</code>	<code>proctype Comp_Spec(chan i, o) {</code> <code> chan u = [1] of mtype;</code> <code> chan v = [1] of mtype;</code> <code> run Interface(i, o, u, v);</code> <code> run Spec(u, v); }</code>
actions	<code>u?x</code> <code>u!y</code>	<code>mtype x; u?x;</code> <code>mtype y; u!y;</code>
states	<code>Spec_i(u,v,op_set,action_set)</code>	<code>State = i;</code>
transitions	<code>π.Spec_i(u,v,op_set,action_set)</code>	<code>π; State = i;</code>
conditionals	<code>$u?x.[x=a].\text{Spec}_i(u, v, O, A)$</code>	<code>if :: $u?[eval(a)] \rightarrow \text{State} = i; fi$;</code>

정형언어 변환규칙

2.2.3 환경 모델의 Statechart 변환 (1)



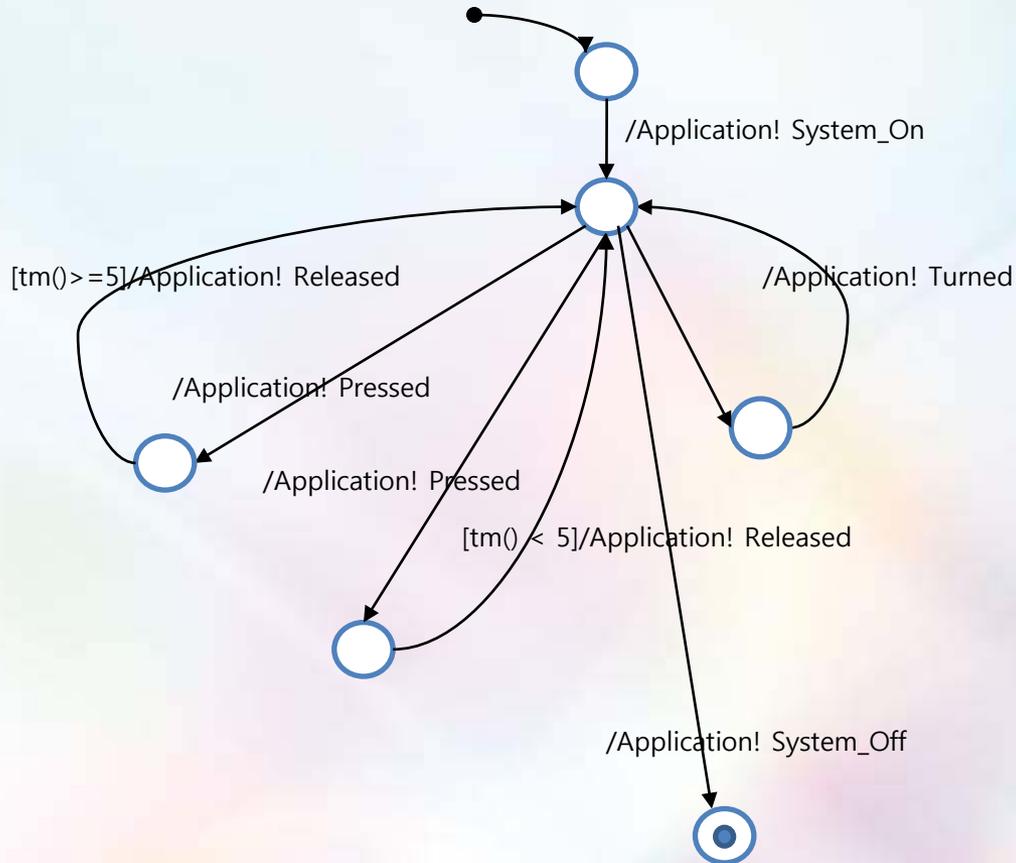
합성 규칙 :

$(pA \text{ seq } (loop \ (pB \ alt \ ((pC \ seq \ pD) \ alt \ (pC \ seq \ pD) \) \) \) \) \ seq \ pE$

Reference : Tewfik Ziadi, Loïc Helou[†] et, and Jean-Marc Jezequel.
Revisiting statechart synthesis with an algebraic approach. In
26th International Conference on Software Engineering, 2004.

2.2.3 환경 모델의 Statechart 변환 (2)

- Statechart 변환 (합성 결과)



2.2.4 행위모델의 PROMELA 변환

- 액션언어 (Lex/Yacc 문법)

input: /* empty string */
| input line

line: action

action : elementary_action | control_action

elementary_action : assignment_action
| send_action
| call_action
| return_action

control_action : IF simple_expression THEN line ENDIF
| IF simple_expression THEN line ELSE line ENDIF

assignment_action : attribute_name ASSIGNMENT simple_expression
| attribute_name ASSIGNMENT call_action

call_action : CALL call_expression ;

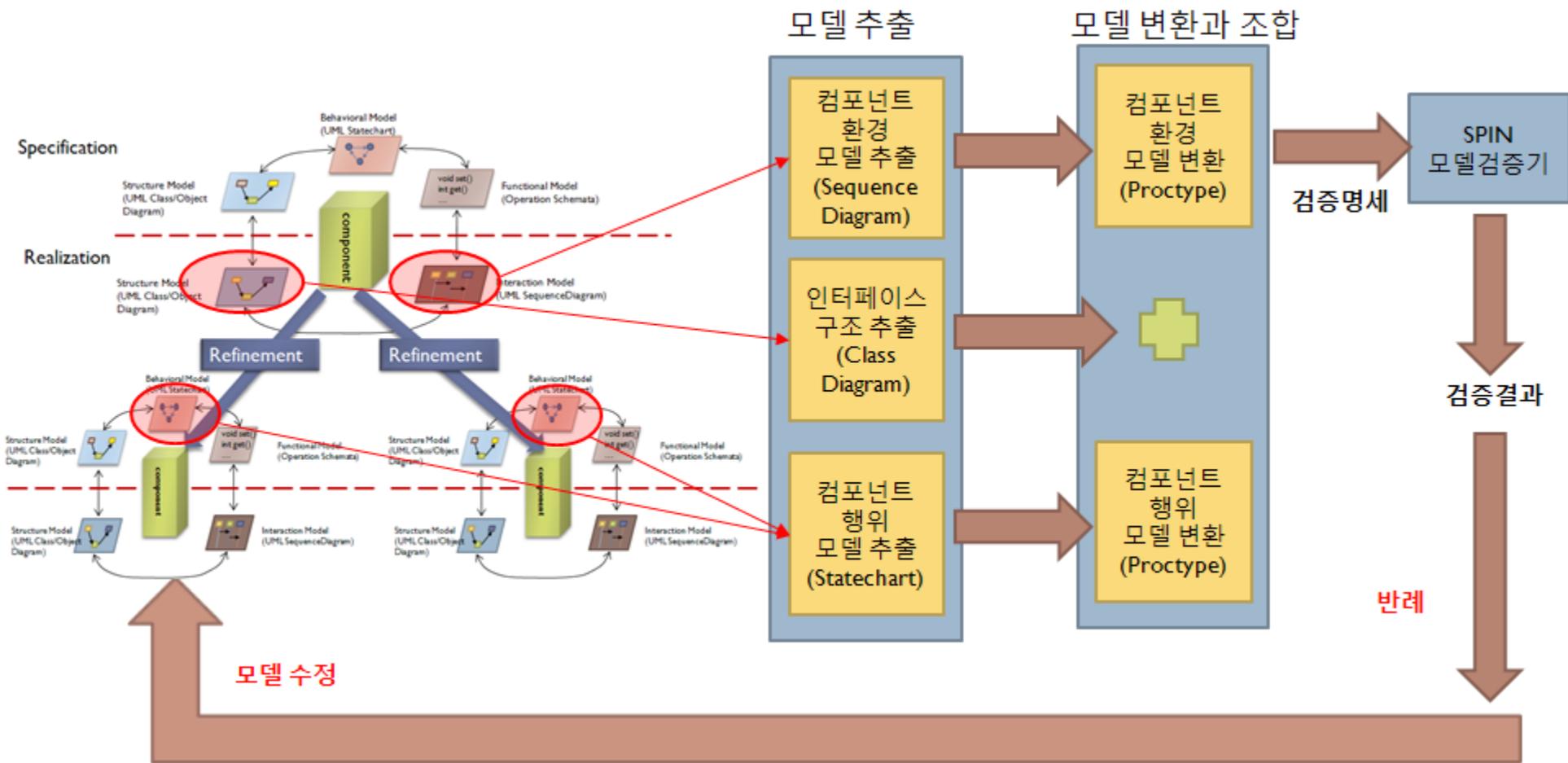
call_expression : classifier_name CLASSIFIER_DELI operation_name '(' paramList '
| operation_name '(' paramList ')'

send_action : SIGNAL classifier_name CLASSIFIER_DELI signal_name '(' paramList ')'

return_action : RETURN simple_expression | RETURN paramList

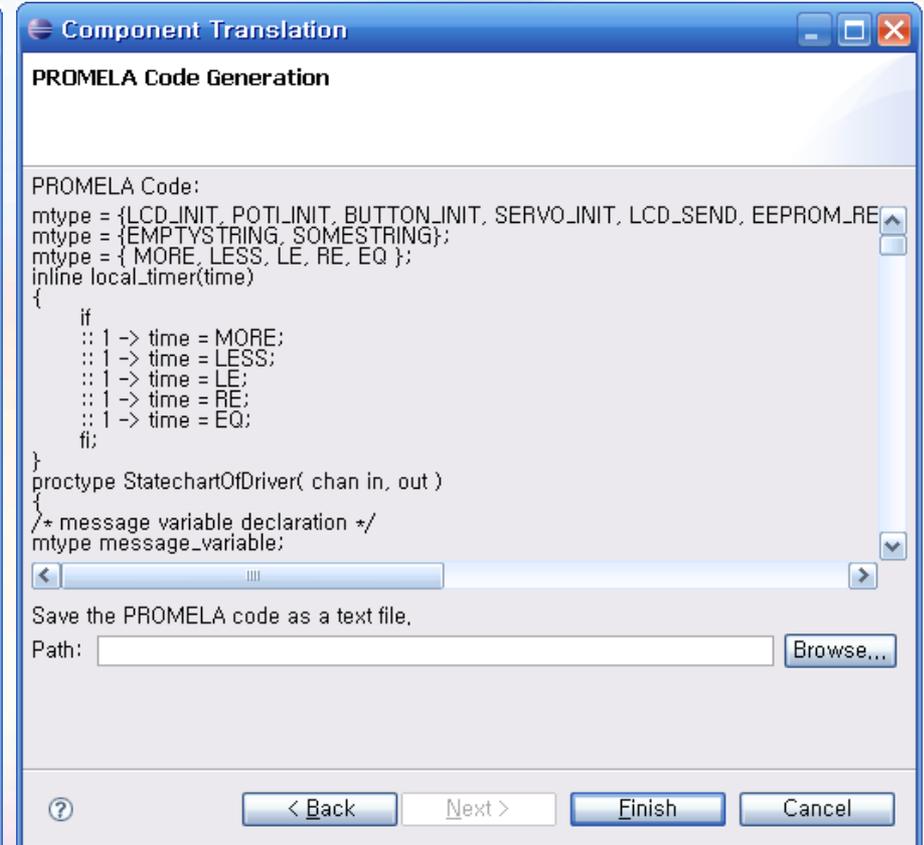
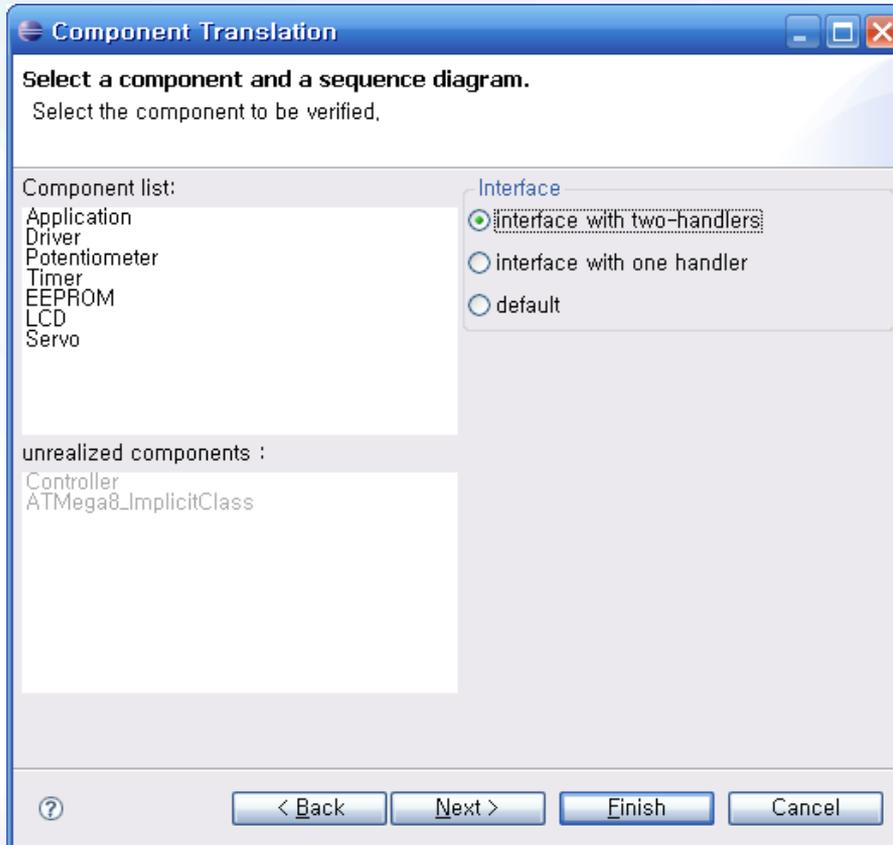
literal : FALSE | TRUE | INTEGER_LIT | NULL | attribute_name | enumeration_item ;

2.4 모델 변환기 구성



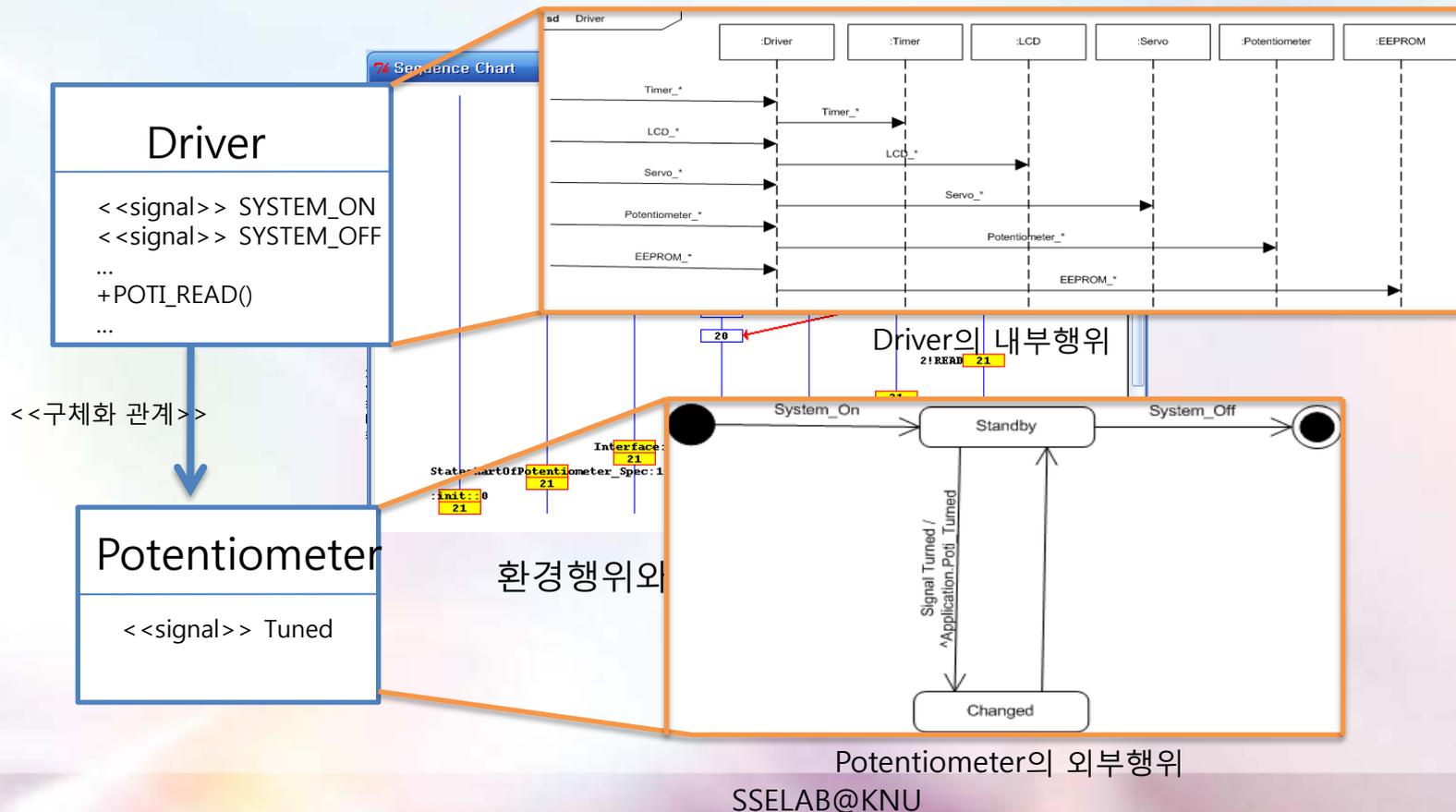
2.4 정형분석 모델 변환기 구현

- 실행화면 (*website: <http://m80.knu.ac.kr/~sselab/marmot.html>*)



2.4 적용 결과

- 자동차 거울 조정 시스템
 - 컴포넌트 서비스 이름의 불일치
 - 컴포넌트 환경과 컴포넌트 외부행위간 행위 불일치



3.1 시스템 특성의 정의

- 시스템 특성
 - 시스템이 만족해야 할 요구사항
 - 정형검증에서 시제 논리로 표현
- 서비스 호출에 대한 시스템 특성
 - 컴포넌트간의 서비스 호출에 관한 제약조건
 - 서비스 호출이나 수행 시 다음 상황에서 일어나야 할 컴포넌트의 서비스 호출이나 수행을 표현
 - 구성요소
 - 서비스 호출 컴포넌트(Caller)
 - 서비스 수행 컴포넌트(Callee)
 - 서비스 이름

3.2 서비스 호출 특성

- 특성 문법(Lex&Yacc)
 - 기본구문은 컴포넌트에서 함수 호출(Caller)과 컴포넌트에서 함수 수행(Callee)으로 구성
 - 예 : x!a and not(y?b) -> y?b

- 변환
 - 컴포넌트의 send 메시지 변수와 take 메시지 변수로 변환
 - 시제논리 :
 $\square((p) \rightarrow \diamond(q))$

```
Property → Compound_expression '->' Compound_expression ';'
Compound_expression → And_expression
                       | Compound_expression 'or' And_expression
And_expression → Unary_expression
                 | And_expression 'and' Unary_expression
Unary_expression → Primary_expression
                  | 'not' Primary_expression
Primary_expression → Term
                    | '(' Compound_expression ')'
Term → COMPONENT_NAME '!' SERVICE_NAME
      | COMPONENT_NAME '?' SERVICE_NAME
```

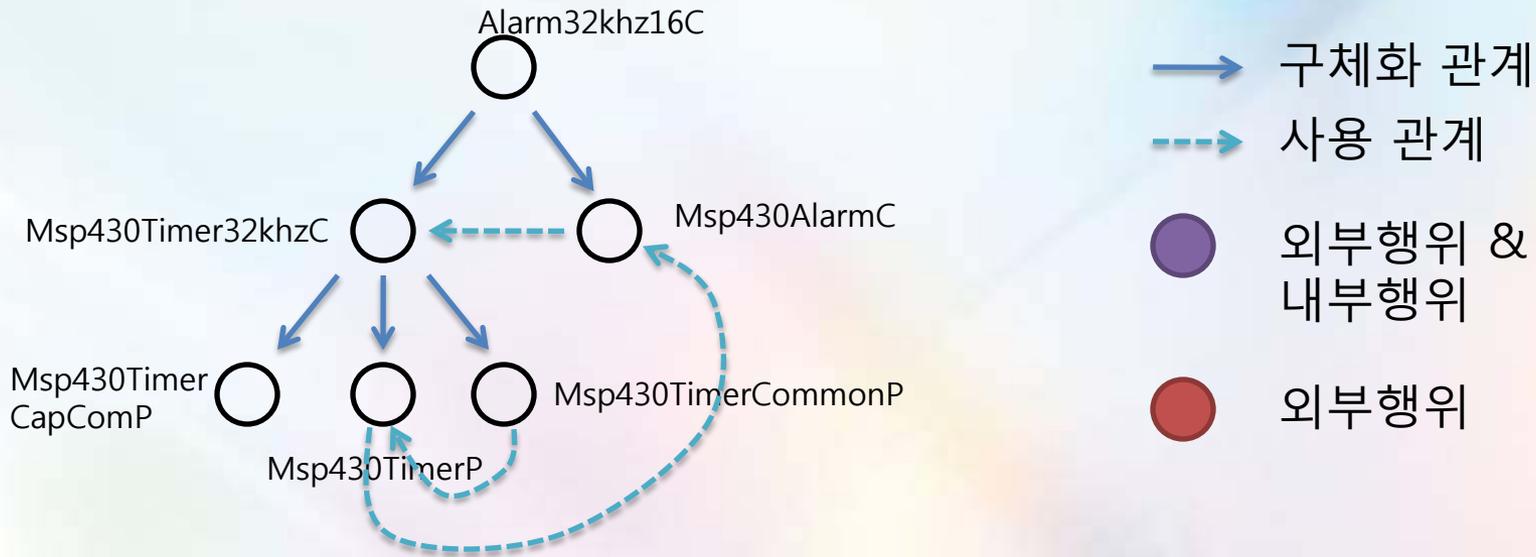
서비스 호출 특성 문법

3.3 컴포넌트 추출 알고리즘

- 컴포넌트 추출
 - 사용자가 작성한 특성 구문을 분석
 - 구체화 관계/사용관계의 Transitive Closure를 구함
 - 함수 호출에 관여하지 않는 컴포넌트 제거
- 컴포넌트 참여 마킹
 - 외부행위(**S**pecification Part)
 - 내부행위(**R**ealization Part)

3.3 컴포넌트 추출 알고리즘

- 예]

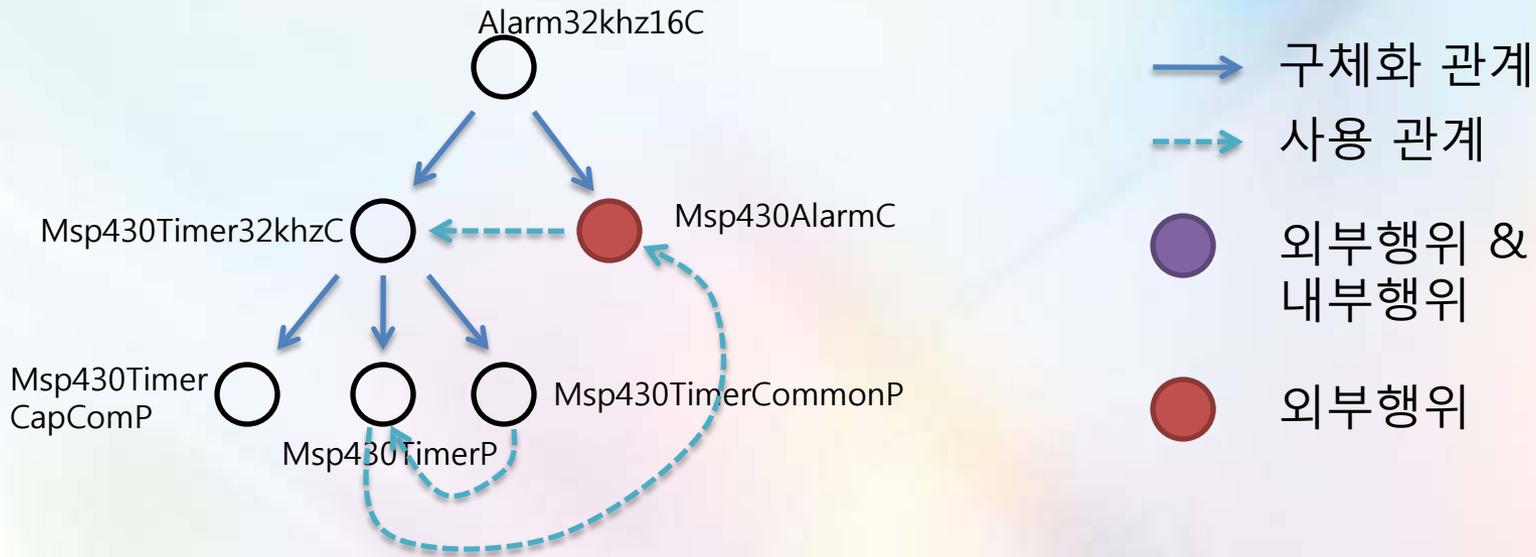


특성 : Msp430AlarmC!GET -> Msp430TimerP?GET;

Msp430AlarmC의 GET은 내부행위에 의해 구체화 되지 않는 함수
Msp430TimerP의 GET은 내부행위에 의해 구체화 되지 않는 함수

3.3 컴포넌트 추출 알고리즘

- 예]

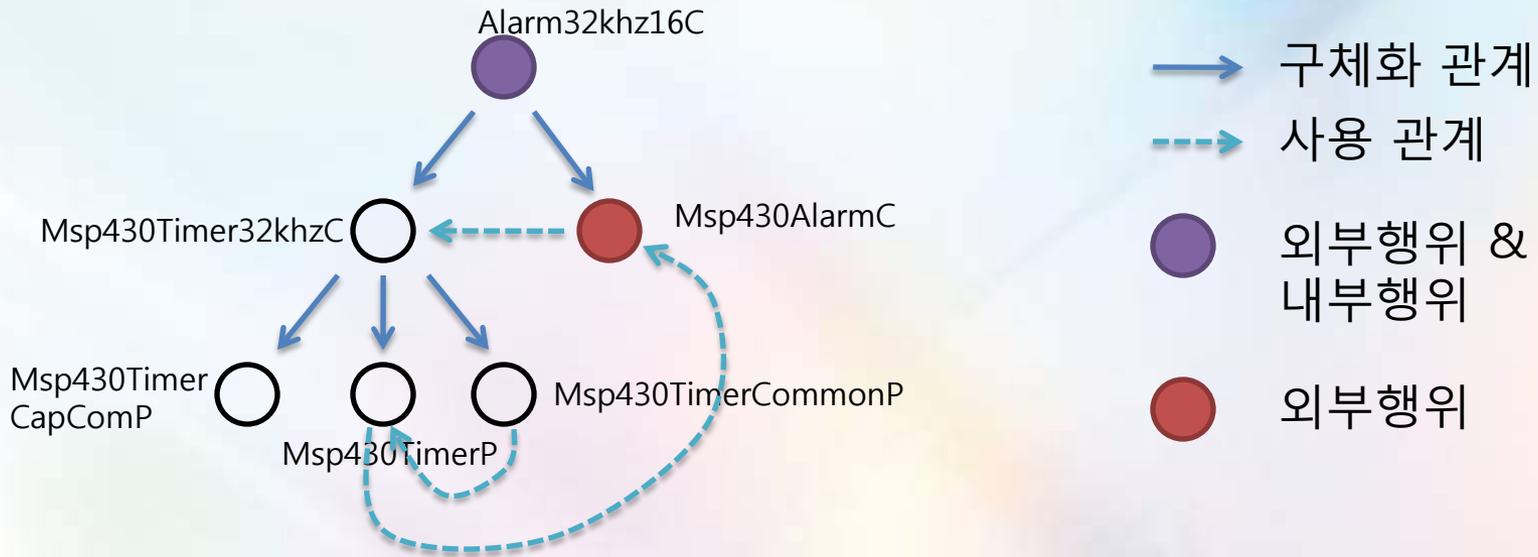


특성 : Msp430AlarmC!GET -> Msp430TimerP?GET;

Msp430AlarmC을 S 마킹

3.3 컴포넌트 추출 알고리즘

- 예]

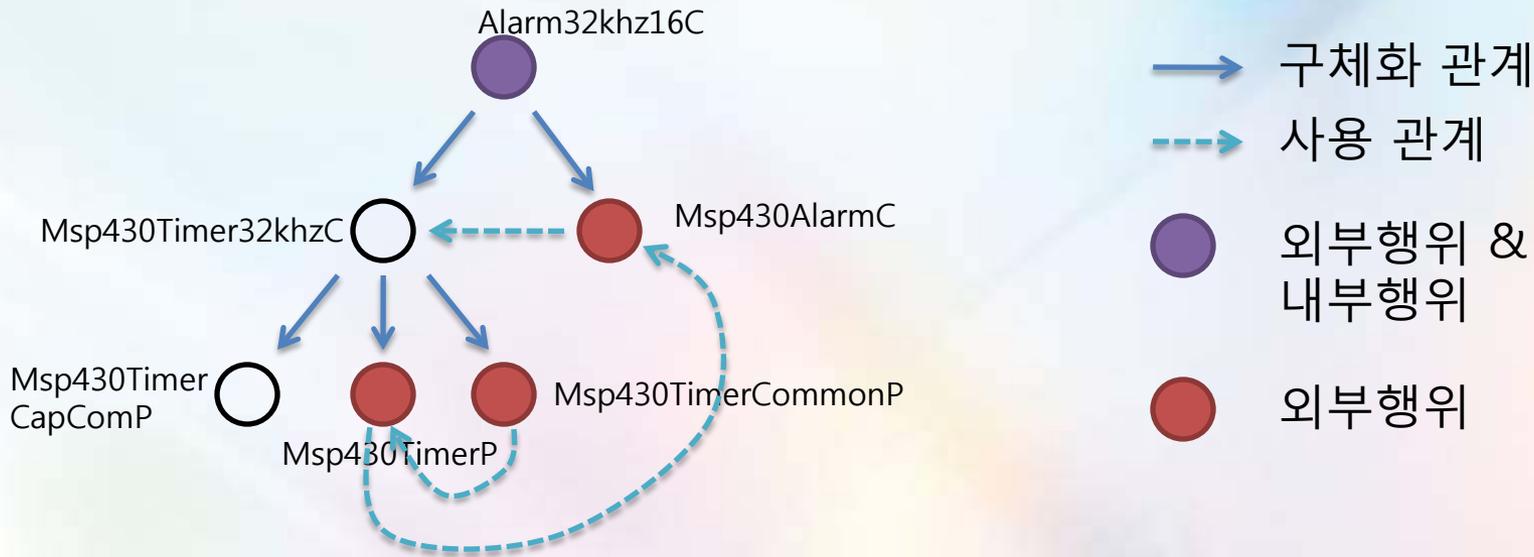


특성 : Msp430AlarmC!GET -> Msp430TimerP?GET;

Msp430AlarmC로부터 최상위 컴포넌트까지 **S&R** 마킹

3.3 컴포넌트 추출 알고리즘

- 예]

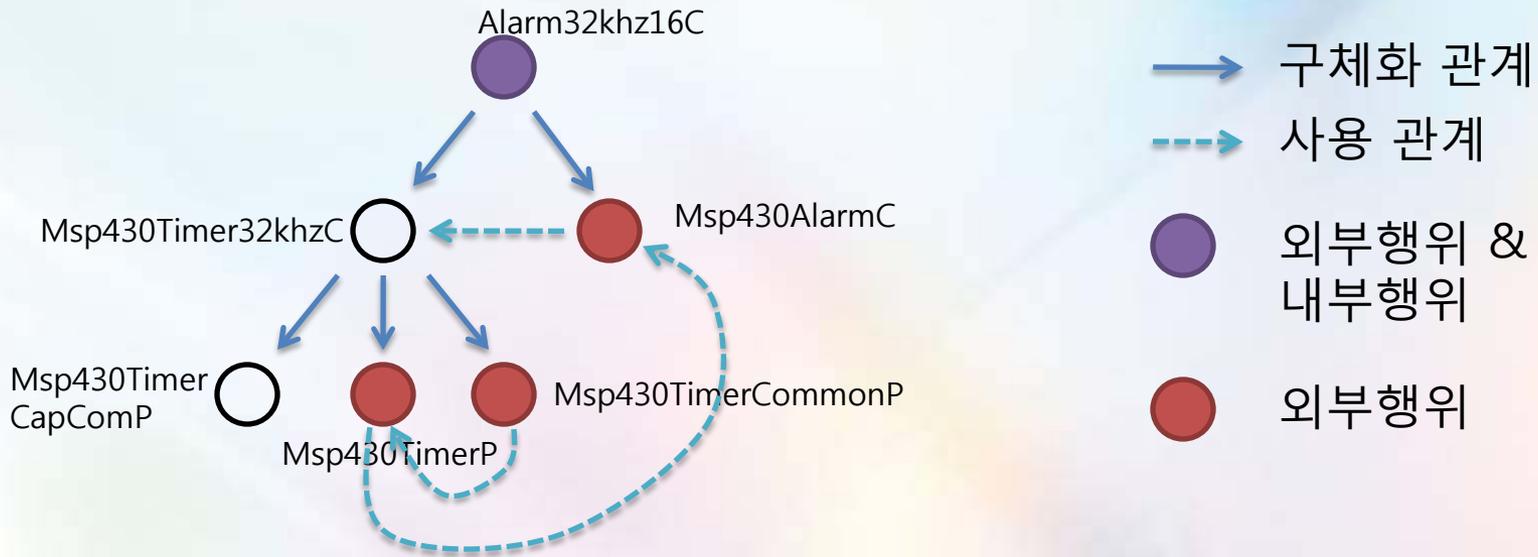


특성 : Msp430AlarmC!GET -> Msp430TimerP?GET;

Msp430AlarmC로부터의 사용관계의 순/역 Transitive Closure에 대한 S마킹

3.3 컴포넌트 추출 알고리즘

- 예]

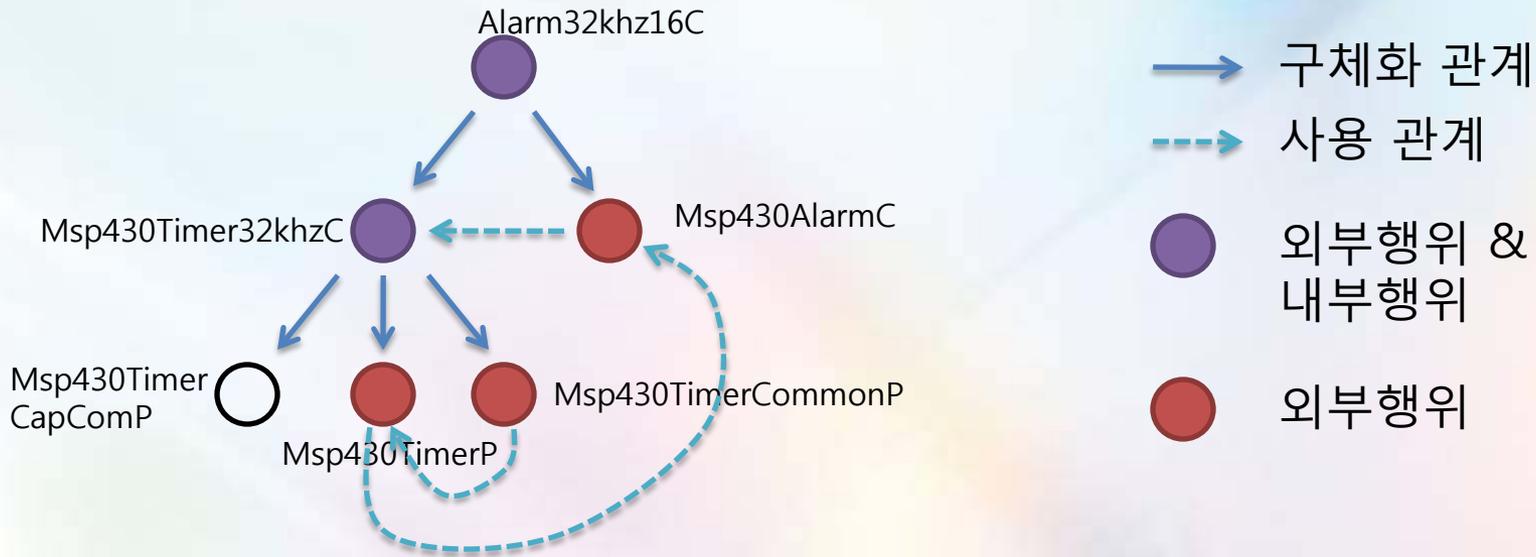


특성 : Msp430AlarmC!GET -> Msp430TimerP?GET;

Msp430TimerP를 S 마킹

3.3 컴포넌트 추출 알고리즘

- 예]

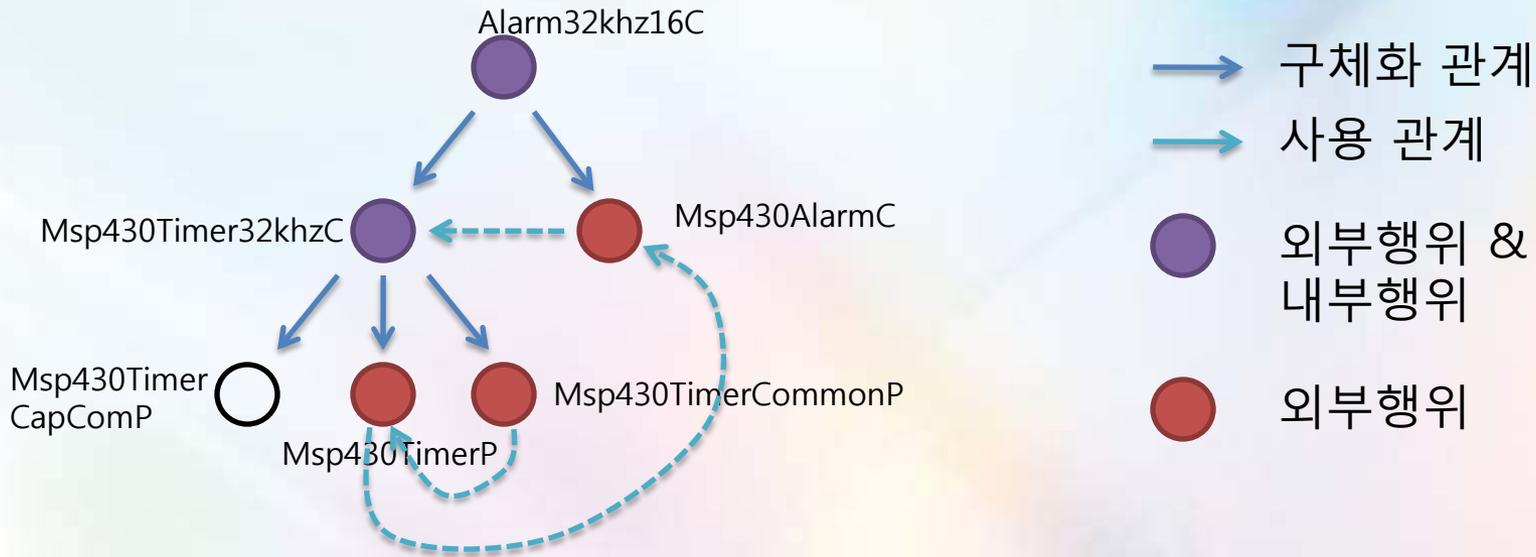


특성 : Msp430AlarmC!GET -> Msp430TimerP?GET;

Msp430TimerP로부터 최상위 컴포넌트까지 **S&R** 마킹

3.3 컴포넌트 추출 알고리즘

- 예]

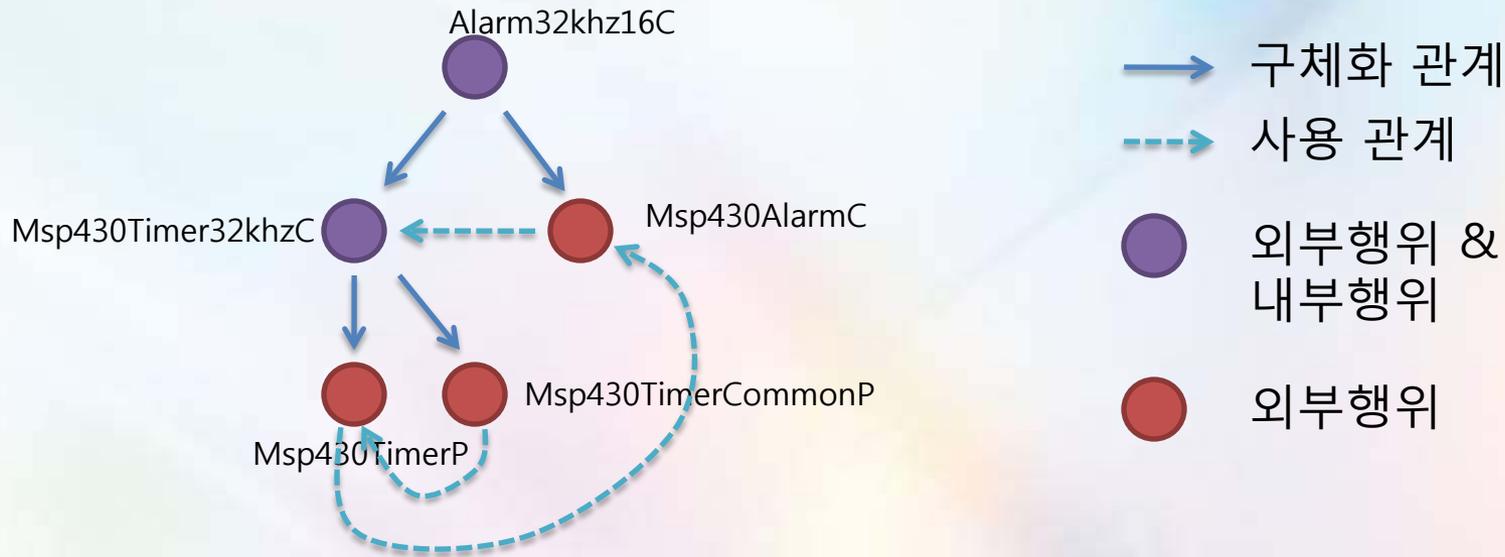


특성 : Msp430AlarmC!GET -> Msp430TimerP?GET;

Msp430TimerP로부터 사용관계의 순/역 Transitive Closure : S마킹

3.3 컴포넌트 추출 알고리즘

- 예]



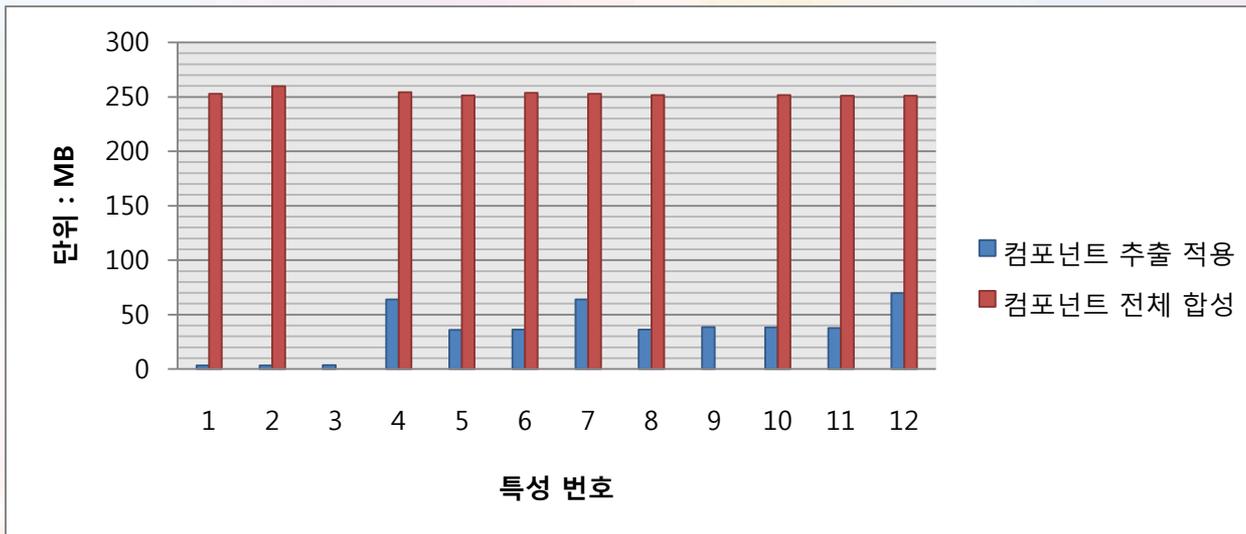
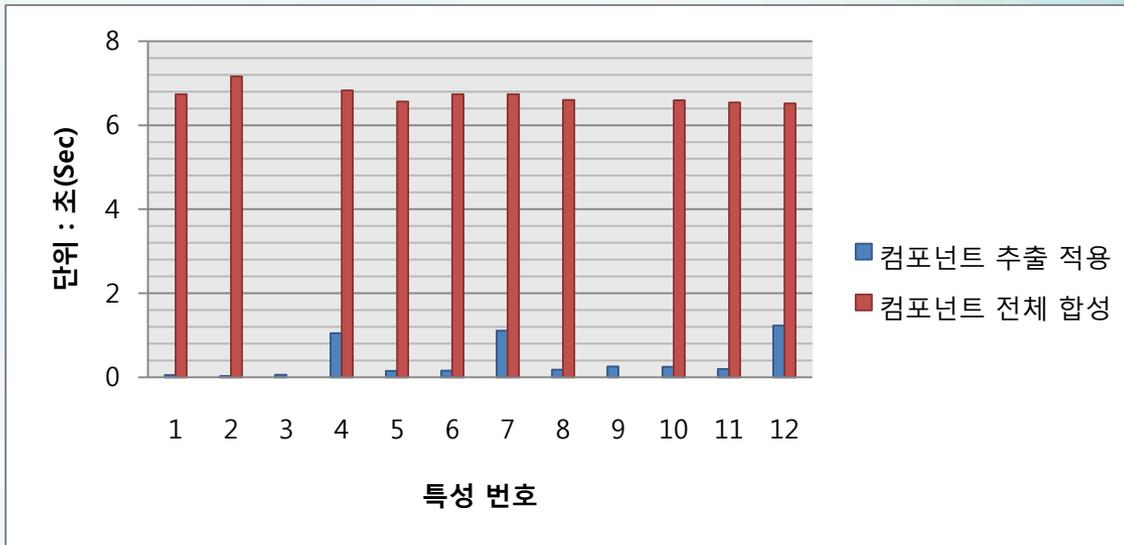
특성 : Msp430AlarmC!GET -> Msp430TimerP?GET;

S 혹은 **R**로 마킹된 컴포넌트 집합만 추출

3.3 적용결과

자동차 거울 조정 시스템		특성 번호	1단계		특성 번호	여러 단계
특성	최상위 컴포넌트와 그 하위 컴포넌트	1	Application?Button_Pressed and not (Driver? Timer_Start) -> Driver?Timer_Start	최상위 컴포넌트와 마지막 컴포넌트	7	Application? Button_Pressed and not(Timer? Start or Timer? Stop) -> Timer? Start or Timer? Stop
		2	Application?Button_Released and Driver? LCD_Send -> Driver? Servo_set		8	Application? Button_Released and not (EEPROM? Store or EEPROM? Retrieve) -> EPROM? Store or EEPROM? Retrieve
		3	Application? Poti_Tuned -> Driver? Poti_Read		9	Application? Poti_tuned and not (Potentiometer? Poti_Read) -> Potentiometer? Read
	마지막 컴포넌트와 그 상위 컴포넌트	4	Driver? Timer_Start and not (Timer? Start) -> Timer? Start	마지막컴포 넌트와 마지막컴포 넌트	10	EEPROM? Retrieve and not (Servo? Set) -> Servo? Set
		5	Driver? Poti_Init and not (Potentiometer? Init) -> Potentiometer? Init		11	Potentiometer? Read and not (Servo? Set) -> Servo? Set
		6	Driver? EEPROM_Store and not (EEPROM? EEPROM_Store) ->EEPROM? Store		12	Timer? Stop and not (LCD? Send) -> LCD? Send

3.3 적용결과



4. 향후 과제

- 서비스 호출 이외에 다양한 특성 패턴 지원
- 컴포넌트 추출 시, 효과적인 경우와 비효과적인 경우에 대한 분류 및 효율 향상
- Assume-Guarantee 방식의 적용과 비교 분석



THANK YOU!