# 시간 $\pi$ - 계산론리에 의한 웨브봉사조합의 모형화에 대한 한가지 방법

김용석, 방은철

웨브봉사기술은 전자업무들의 통합을 실현하며 업무처리들을 개선하기 위한 프로그람들의 기능을 실현하는데서 표준기술로 리용된다.

 $\pi$ -계산론리와 시간 $\pi$ -계산론리는 체계를 모형화하고 검증하는데 리용되는 형식적서 술언어들로 제안되였다.[1, 2]

이로부터 론문에서는 시간 $\pi$ -계산론리로 시간속성을 가진 웨브봉사조합을 모형화하기 위한 한가지 형식적방법을 제안하였다.

#### 1. 선행문헌연구와 문제설정

현시기 WWW(World Wide Web)의 역할로 정보호상작용이 봉사호상작용으로 변화되였으며 봉사지향계산(SOC: Service Oriented Computing)과 분산계산이 전자업무처리분야에서 새로운 개념으로 등장하였다.

 $\pi$ -계산론리는 서로 호상작용하는 체계들을 서술하기 위한 형식적서술언어이며 시간  $\pi$ -계산론리는 시간특성을 모형화하기 위하여 시간계수기와 리산시간의 표기, 위치와 통보문실패의 표기를 가진 형식적서술언어이다.

웨브봉사는 대면부를 통하여 봉사가 진행된다. 매 봉사부분품은 부분봉사들이 통보문을 보내거나 받음으로써 서로 호상작용한다고 본다.

시간초과와 같은 시간제약밑에 통보문교환사건이 어떤 시간내에 수행되여야 한다. 사실 π-계산론리는 웨브봉사의 호상작용과 그것의 행동을 모형화하는데 적합한 언어이다.

론문에서는 웨브봉사조합을 특정한 시간제약을 가진 외부적으로 생성된 신호 혹은 입력들에 응답해야 하는 시간작업흐름(Flow)으로 모형화하기로 한다.

직결판매체계를 실례를 들어 론의하기로 하자. 이 체계는 일부 시간제약들을 포함한다. 직결판매체계의 요구명세서는 다음과 같다.

- ① 주문자는 판매자에게 요청을 보낸다.
- ② 판매자가 주문자로부터 요청을 받으면 관계되는 봉사부분품들이 동적으로 선택된다. 즉 인증봉사, 검색봉사, 지급송달봉사, 확인인쇄봉사, 신용카드지불봉사 등 그밖의 봉사들이 조합된다.

직결판매체계의 동작은 다음과 같다.

- ① 주문자는 판매자에 의해 제공된 직결판매체계에 의하여 요구하는 상품들을 선택하고 송달주소를 입력한다.
- ② 체계는 그 상품들이 구입할수 있는가, 주문자의 신용카드정보가 정확한가를 검사한다.

③ 체계는 주문이 완료되였다는 확인통보문을 주문자에게 알려준다. 그러나 주문자를 위한 동적웨브봉사조합을 수행하기 위해서는 보다 복잡한 문제들이 제기된다. 응답동작은 시간제약을 가진다. 이 처리는 다만 일정한 시간동안만 가능하다. 만일 그 어떤 처리도 주어진 시간에 통보문을 받거나 보내지 않으면 체계는 업무의 호상작용을 끝낸다.

#### 2. 시간π-계산론리

웨브봉사를 시간 $\pi$ -계산론리로 모형화하기 위해 어떤 시간제약을 나타내는 시간표식에 대하여 론의하기로 하자.

통보문을 형식적으로 다음과 같이 3원조로 정의한다.[1]

 $\langle m, t_m, c \rangle$ 

여기서 m은 통보문이고  $t_m$ 은 통보문의 시간표식이며 c는  $t_m$ 을 생성하는 시간계수기이다.

2개의 시간연산자(Reset, Constraint)가 있다. 여기서 Reset는 시간계수기의 재설정연산 자이며 Constraint는 시간계수기의 시간제약연산자이다.

시간제약연산자를 BNF표기법으로 다음과 같이 정의한다.

 $C::= \text{Reset}|\text{Constraint}|_{\mathcal{E}}$ 

Reset:: = (reset clock)|Constraint(reset clock)

Constraint:: =  $ce \sim 0$ 

ce:= x + ce|x - ce|x

x ::= Number | clock

*E*::=<|>|≤|≥|=

 $\pi$ -계산론리에서는 이름, 통로, 처리를 리용한다.

이름은 자기의 령역을 가지며 특정한 처리들에 속박되거나 속박되지 않을수도 있다. 통로는 통로련결을 의미하며 처리들은 이 통로를 통하여 통보문을 보내거나 받으면

서 서로 호상작용한다.

통로는 다음의 세가지 시간제약을 포함한다.

Input:: =  $C\overline{a} < m, t_m, c >$ 

Output:: =  $Ca < m, t_m, c >$ 

Silent: Cz

실례로 (c < 6)  $\overline{a} < x, t_x, c >$  는 시간계수기 c 가 재설정될 때부터 6s내에 통로 a 를 통하여 통보무 x가 보내져야 한다는것이다.

시간π-계산론리의 문장론은 다음과 같다.

 $P :: = o \mid C\overline{a} < x, t_x, c > . P \mid Ca < x, t_x, c > . P \mid Cz.$ 

 $P \mid \xi(P+gP) \mid \xi(P \parallel gP) \mid \xi(P, gP) \mid \xi(!gP) \mid (\text{val}) P \mid [x = y] P$ 

여기서  $Ca < x, t_x, c > .P$ 는 처리가 통로 a로 통보문 x를 받고 P로 전개된다는것을 의미하고  $Ca < x, t_x, c > .P$ 는 처리가 통로 a를 통하여 x를 보낸 다음 P로 전개된다는것을 의미하며 Cz.P는 처리가 이름의 동작이 없이 P로 전개될수 있다는것을 의미한다. 그리고 입력 혹은 출력, 침묵처리가 완전히 일어났을 때 시간계수기 C는 재설정된다.

구조적조합의 공통적인 시간제약을 표현하기 위하여  $\xi$ 를 리용한다.  $\xi$ 는 c와 배타적

이다. 즉  $c\cap\xi=\phi$ ,  $z\in\xi$ 는 웨브봉사조합에 대한 응답 혹은 시간속박도달가능성에 대한 부호이다

연산자 +,  $\parallel$ , ;,  $\mid$ 는 선택, 병렬, 순차, 복제를 나타낸다. 사건 g는 조합의 시간계수기로서 불변량을 서술하는데 리용된다.

실례로 (g < 5)(P + < g >) P는 선택조합 P + P가 시간계수기 g가 재설정된 때부터 5s동안에 완성되여야 한다는것을 의미한다.

속박은 처리가 P와 같이 동작하지만 이름은 국부적이며 다른 처리들과의 통신에 리용될수 없다는것을 의미한다. 만일 x와 y가 같은 이름이면 처리 P로서 성공하며 기타 경우 아무리한 동작을 하지 않는다.

역산적의미론은 가능한 모든 처리들을 서술하는데 리용된다.

선행연구에서는 입력과 출력사건에 중점을 두면서 이행규칙모임으로서의 연산적의미론에 대하여 론의하였다.

론문에서는 구조적인 조합을 조종하기 위하여 시간 $\pi-$ 계산론리의 의미론을 개선하기로 한다.

연산적의미론은 다음과 같이 표시된다.

$$\frac{P \xrightarrow{Ca} P'}{(g \sim 0) (P + \langle q \rangle Q) \xrightarrow{Ca} P'}$$

 $^{Ca}$  식에서는 전조건  $P \rightarrow P'$  가 만족되면 선택항처리는 g시간만에 수행되여야 한다는것을 보여주었다.

선택조합이 진행되는 동안 모든 시간계수기를 재설정하는 재설정지령으로 형식화할 수 있다.

$$\frac{\text{(reset }c)\ P \xrightarrow{\text{(reset }c)\ Ca} P'}{(g \sim 0)\ (\text{reset }c)\ (Pt + < q > Q) \xrightarrow{\text{(reset }c)\ Ca} P'}$$

# 3. 시간π-계산론리에 의한 웨브봉사조합의 모형화

봉사실행과 호상작용과정을 나타내기 위하여 구성방식에 대하여 론의하기로 하자.

웨브봉사조합구성방식을 그림 1에 보여주었다. 그림 1에서 봉사층의 매 웨브봉사는 시간요소를 가지며 이것은 봉사실행시간을 나타낸다. 그리고 봉사실행의 시작시간, 봉사 결합시간, 시간붙은 입출력서술을 나타낸다.

봉사후보층에서 봉사저장소는 현재 봉사가 실패하였을 때 추가적인 봉사를 제공하는데 리용된다.

작업흐름모형에서 웨브봉사에 기초한 쏘프트웨어체계는 일반적으로 조종처리들의 작업흐름으로서 모형화된다.

선행연구[1]에서는 BPEL4WS명세서로부터 시간 $\pi$ -계산론리로 변환하는 방법을 제안하였다. 이때 웨브봉사정의언어(WSDL: Web Service Definition Language)는 4개의 연산자를 포함한다.

one-way(요청), request-response(요청-응답), solicit-response(요청-응답), notification (통지)

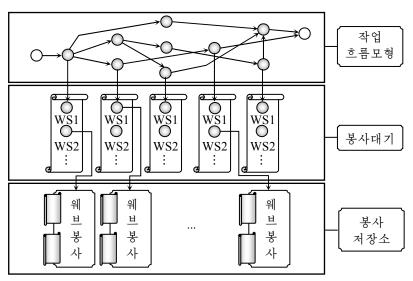


그림 1. 웨브봉사조합구성방식

웨브봉사정의언어에 봉사의 시간속성을 서술하기 위해 <timestamp="">, <clock name="">, <clockOperations="">를 추가하였다.

대응하는 시간π-계산론리식은 다음과 같다.

one - way서 술

<operation name = "a">

<input message = "x">  $\rightarrow$  (c <9)  $\overline{a}$  <x,  $t_x$ , c>

<time stamp = " $t_x$ "/>

<clock name = " c">

<clockOperations>

<clock expression = "c < 9">

</clockOperations>

</input>

</operation>

식에서 request—response와 solicit—response는 one—way와 notification의 결합으로 표현하였다.

작업흐름층에서 업무처리실행언어(BPEL: Business Process Execution Language)는 웨브봉 사조합을 나타낸다.

시간제약을 위하여 업무처리실행언어를 확장한다. 즉 <time constraints>를 추가한다.

실례

<sequence>

<time constraints = "g">  $\rightarrow$  (c < 3)  $P_a$ ;  $_{(g)}P_b$ 

<clockOperations>

</sequence>

```
<clock expression = "g<3">
</clockOperations>
  </clock reset = "g"/>
  <receive operation = "a">
  <invoke operation = "LoginService">
     <reply operation = "a">
  <receive operation = "b">
  <invoke operation = "b">
  </receive operation = "BookingHotel">
  <reply operation = "b">
  </time>
```

실례에서는 실행전에 먼저 공통시간계수기 g가 재설정되고 다음 순차적인 실행은 3s 안에 진행된다는것을 보여주었다.

## 4. 시간π-계산론리에 의한 직결판매체계의 모형화

봉사행동은 동적인 특성 즉 봉사의 선택, 봉사의 상태변환, 통보문교환순서들을 나타 낸다.

직결판매체계는 6개의 처리 즉  $P_{\text{login}}, P_{\text{view}}, P_{\text{delivery}}, P_{\text{creditcard}}, P_{\text{prmt}}, P_{\text{end}}$  들로 구성된다.(그림 2)

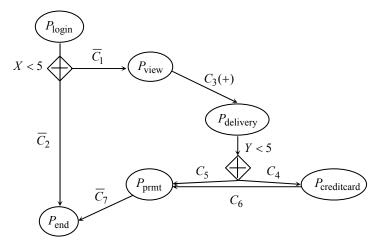


그림 2. 직결판매체계

이때 7개의 통로  $C_1, C_2, C_3, C_4, C_5, C_6, C_7$  들이 존재한다. 여기서 봉사가 대응하는 통로를 통하여 통보문을 받는다고 가정한다.

 $C_1, C_2, C_7$ 은 각각 통보문의 성공, 실패, 혼잡을 출력하는 notification층이다.

 $C_3, C_4, C_5, C_6$ 은 각각 select goods, on Lime Pay, cash Pay를 나타낸다.

이때 시간π-계산론리식은 다음과 같다.

 $P = (\text{reset}(x)) (x < 1) ((x_2 < 1)\overline{c}_2) \cdots$ 

연산적의미론에 따라 업무론리의 매 단계는 다음과 같다.

첫번째 통보문교화순서처리

두번째 통보문교화순서처리

세번째 통보문교환순서처리

### 맺 는 말

봉사지향구성방식(SOA: Server Oriented Architecture)에서 기본역할을 하는 웨브봉사조합의 정확성을 어떻게 담보하는가 하는 방법을 제안하였다. 또한 웨브봉사와 그것들의 호상작용을 시간π-계산론리로 어떻게 모형화하는가를 실례를 통하여 그 방법을 제안하였다.

## 참 고 문 헌

- [1] Saurabh Agarwal;  $\pi$ —calculus Based Formal Verification of Web Services Composition, 8, 5, 137, 2015.
- [2] Adel Khaled, James Miller; Using  $\pi$ -calculus for Formal Modeling and Verification of WS -CDL Choreographies, 10, 4, 316, 2017.

주체107(2018)년 5월 5일 원고접수

# An Approach for Modeling of Web Service Composition by Timed $\pi$ —calculus

Kim Yong Sok, Pang Un Chol

In the paper, we proposed a method on modeling of Web Service Composition by timed  $\pi$  -calculus.

Key words: timed  $\pi$  -calculus, formal modeling, operation sementics