

# Bee-up 강의

소프트웨어 순환공학 연구실  
이성현

# 목차

---

- I. Bee-up이란?
- II. 모델링 언어 소개
  - I. BPMN
  - II. Petri Nets
- III. 실습

# **I. Bee-up이란?**

# Bee-up

---

## ▶ Bee-up

- ▶ ADOxx기반의 하이브리드 모델링 도구
- ▶ 아래의 다섯 가지의 모델링 언어의 앞 글자를 따온 약어임
  - ▶ BPMN (Business Process Model and Notation)
  - ▶ EPC (Event-driven Process Chains)
  - ▶ ER (Entity Relationship Diagrams)
  - ▶ UML (Unified Modeling Language)
  - ▶ Petri Nets
- ▶ 다섯 가지 모델 중 EPC와 ER을 제외한 BPMN, Petri Nets을 실습

## II. 모델링 언어 소개

# BPM이란?

---

- ▶ BPM (Business Process Modeling)
  - ▶ 업무 공정을 모델링 하기 위한 표기법
  - ▶ 현재 BPMN 2.0이 BPM 표기법의 표준임
- ▶ BPM의 특징
  - ▶ 공정의 흐름에 따른 모델링
  - ▶ 같은 공정에 속한 직원들 간에 원활한 협업이 가능하도록 도와줌
  - ▶ 풍부하지만 직관적인 표기법으로 업무의 명확한 이해가 가능함

# BPMN

---

- ▶ BPMN (Business Process Modeling Notation)
  - ▶ BPM의 표기법 정의
- ▶ 표기법의 종류
  - ▶ 활동 (Activity)
  - ▶ 이벤트 (Event)
  - ▶ 게이트웨이 (Gateway)
  - ▶ 업무 흐름 (Sequence flow)과 메시지 흐름 (Message flow)
  - ▶ 풀 (Pool)과 레인 (lane)



# 활동

- ▶ 업무 공정 안에서 실행되는 작업을 나타냄
- ▶ 활동 (Activity)의 종류
  - ▶ 작업 (Task)
    - ▶ 가장 최소한의 활동 단위를 의미함
    - ▶ ex) 홈페이지에 게시, 코드 컴파일, 항공편 예약, 코드 검토
  - ▶ 하위 공정 (Sub Process)
    - ▶ 복잡한 프로세스를 간략하게 표시하고자 할 때 사용함





# 이벤트

- ▶ 발생한 사건의 신호 (Signal)를 표현하기 위해 사용함
- ▶ 시작 (Start), 중간 (Immediate), 종료 (End) 이벤트가 있음
- ▶ 이벤트를 발생시키는 요소
  - ▶ 일반적인 시작, 종료
  - ▶ 메시지의 도착, 이메일이나 편지
  - ▶ 특정 시점의 도달(알람)
  - ▶ 특정 시간의 종료
  - ▶ 참으로 판명되는 조건
  - ▶ 오류 발생



시작



중간



종료



메시지



타이머



조건부



신호



다중

# 게이트웨이

- ▶ 공정의 논리적인 흐름을 표현하고, 흐름을 분할 및 병합하는데 사용됨
- ▶ 게이트웨이의 종류
  - ▶ 배타적 (Exclusive) 게이트웨이
  - ▶ 포함 (Inclusive) 게이트웨이
  - ▶ 병렬 (Parallel) 게이트웨이
  - ▶ 양방향 (Complex) 게이트웨이



배타적



병렬



포괄적



배타적 (이벤트)



복합

# 업무 흐름과 메시지 흐름

- ▶ 객체 사이를 연결하며, 객체의 흐름이나, 객체 간의 데이터 전달을 표시할 때 사용함
- ▶ 시퀀스 (흐름)
  - ▶ 주로 업무의 순서 관계를 나타낼 때 사용
- ▶ 메시지
  - ▶ 업무 간의 정보 전달에 사용



# 풀과 레인

- ▶ 프로세스의 흐름을 하나로 묶어, 묶인 프로세스의 유형을 나타냄
  - ▶ ex) 참가자 풀(role pool), 다이어그램 레인(diagram lane) 등
- ▶ 레인
  - ▶ 풀 안에 포함되며, 풀 안의 프로세스들의 역할 혹은 참가자에 따라서 풀을 나누는 역할을 함



# Petri Nets

## ▶ 개요

- ▶ Carl Adam Petri의 박사 논문에서 처음 소개된 상태기계 이론
- ▶ 병렬 시스템과 동적 이산 이벤트 시스템을 명세하고 분석하기 위해 고안됨

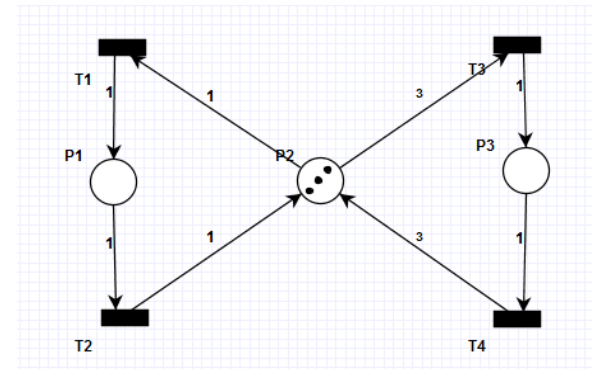
## ▶ 문법

- ▶ 5개의 튜플로 구성됨

- ▶  $N = \{P, T, I, O, M_0\}$

- ▶ 각 튜플의 의미

- P (Place): 조건, 자원의 사용가능성 또는 공정 상태 (circle)
      - 유한 집합  $P = \{p_1, p_2, \dots, p_n\}$
    - T (Transition): 사건 또는 공정의 시작과 끝 (bar)
      - 유한 집합  $T = \{t_1, t_2, \dots, t_n\}$
    - I (Input function): Place로부터 transition으로의 아크 (arrow)
    - O (Output function): Transition로부터 Place로의 아크 (arrow)
    - M (Marking): 각 place에 있는 토큰의 개수 ( $M_0$ : 초기 마킹)



# Petri Nets 수학적 구조 표현

- ▶ Petri net은 matrix 구조로 나타낼 수 있음

- ▶  $P = \{P1, P2, P3\}$

- ▶  $T = \{T2, T2, T3, T4\}$

$$\begin{matrix} 0 & 1 & 0 & 0 \end{matrix}$$

- ▶  $I = \begin{matrix} 1 & 0 & 3 & 0 \end{matrix}$

$$\begin{matrix} 0 & 0 & 0 & 1 \end{matrix}$$

$$\begin{matrix} 1 & 0 & 0 & 0 \end{matrix}$$

- ▶  $O = \begin{matrix} 0 & 1 & 0 & 3 \end{matrix}$

$$\begin{matrix} 0 & 0 & 1 & 0 \end{matrix}$$

$$\begin{matrix} 0 \end{matrix}$$

- ▶  $M_0 = \begin{matrix} 3 \end{matrix}$

$$\begin{matrix} 0 \end{matrix}$$

- ▶ Petri net은 matrix 구조로 나타낼 수 있음

- ▶  $P = \{P1, P2, P3\}$

- ▶  $T = \{T2, T2, T3, T4\}$

$$\begin{matrix} 0 & 1 & 0 & 0 \end{matrix}$$

- ▶  $I = \begin{matrix} 1 & 0 & 3 & 0 \end{matrix}$

$$\begin{matrix} 0 & 0 & 0 & 1 \end{matrix}$$

$$\begin{matrix} 1 & 0 & 0 & 0 \end{matrix}$$

- ▶  $O = \begin{matrix} 0 & 1 & 0 & 3 \end{matrix}$

$$\begin{matrix} 0 & 0 & 1 & 0 \end{matrix}$$

$$\begin{matrix} 0 \end{matrix}$$

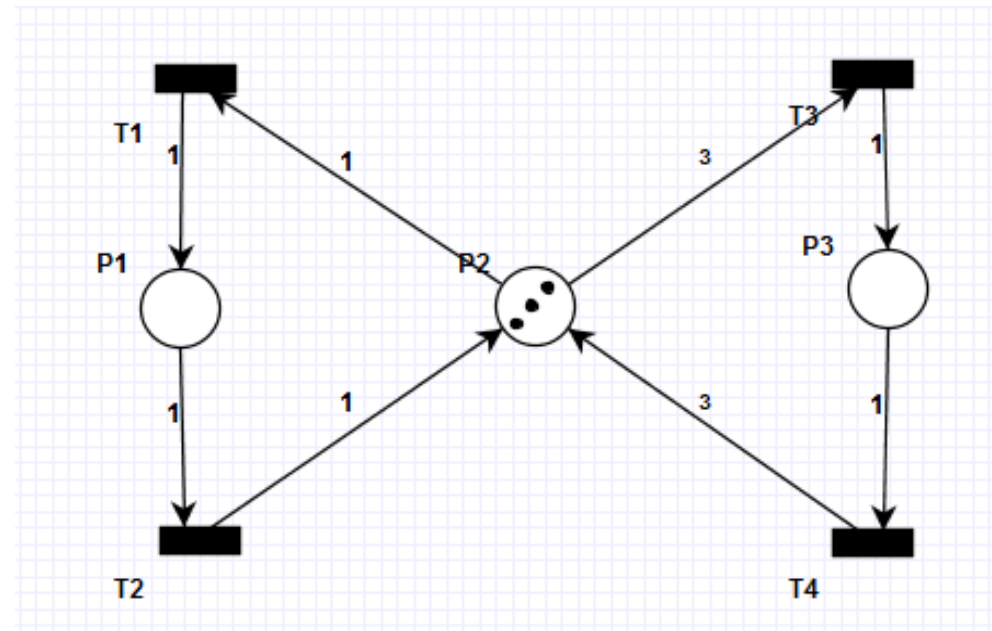
- ▶  $M_0 = \begin{matrix} 3 \end{matrix}$

$$\begin{matrix} 0 \end{matrix}$$

# Input

Place에서 Transition으로 향하는 arc를 나타냄

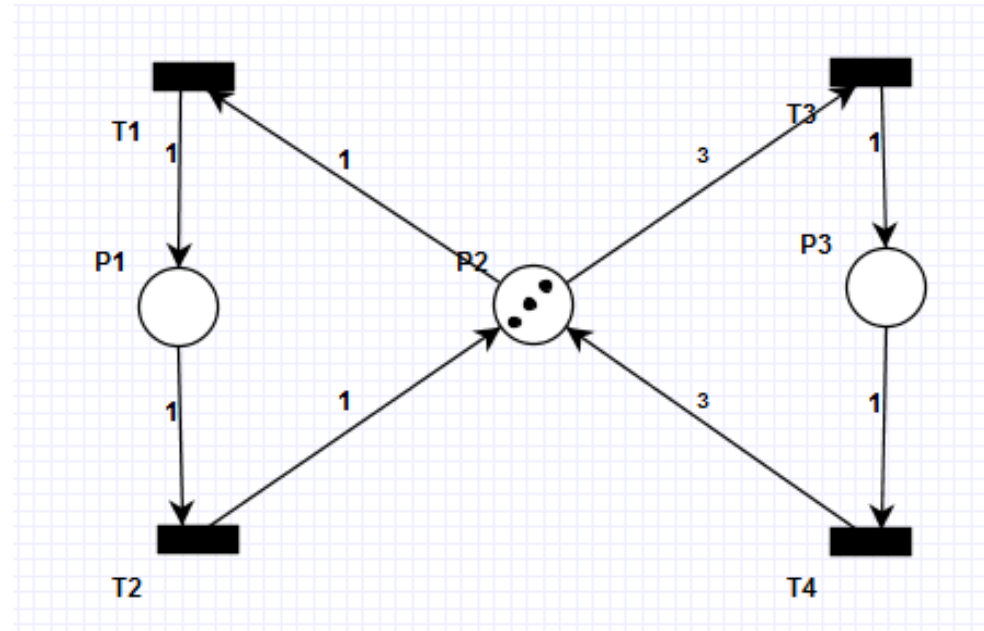
	T1	T2	T3	T4
P1	0	1	0	0
P2	1	0	3	0
P3	0	0	0	1



# Output

Transition에서 Place로 향하는 arc를 나타냄

	T1	T2	T3	T4
P1	1	0	0	0
P2	0	1	0	3
P3	0	0	1	0

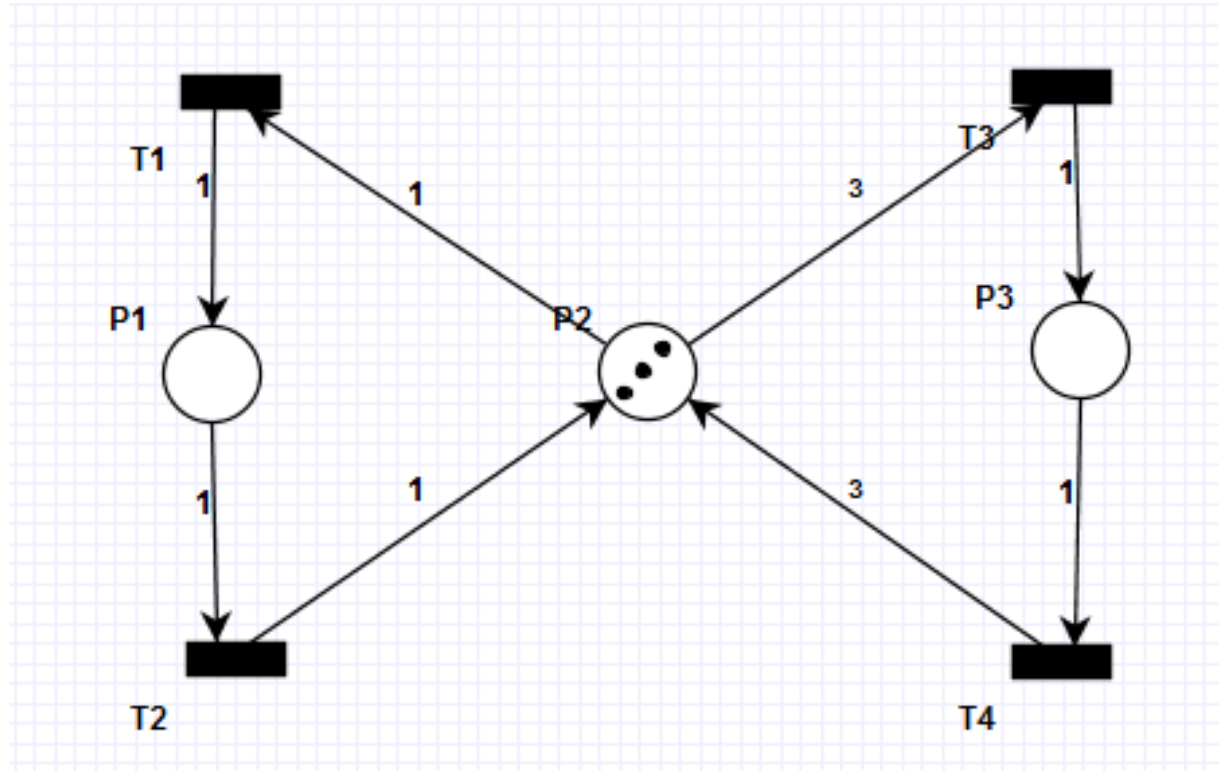




# Marking

각 Place에 포함된 token의 수를 나타냄

	M
P1	0
P2	3
P3	0

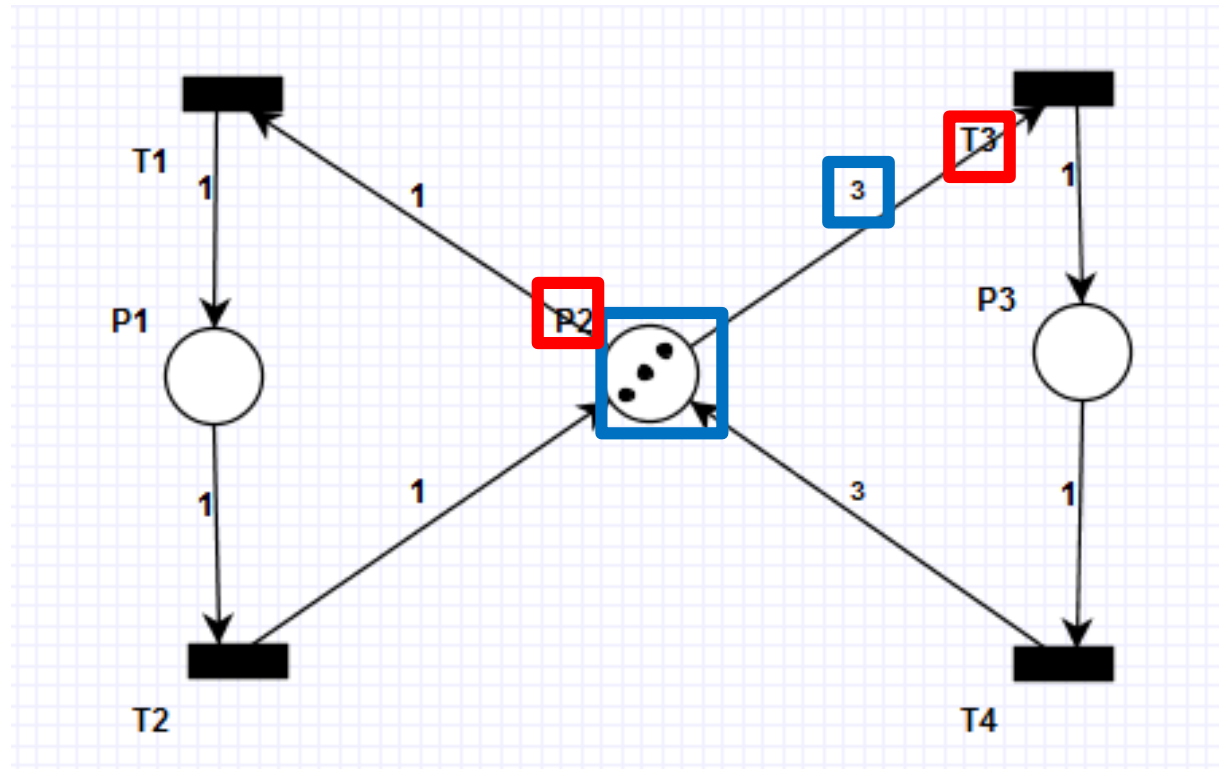


# Marking

- ▶ T3가 발생한 경우 Token 변화 예시

$$M = \begin{matrix} 0 & T_2 & 0 \\ 3 & \rightarrow & 0 \\ 0 & 1 \end{matrix}$$

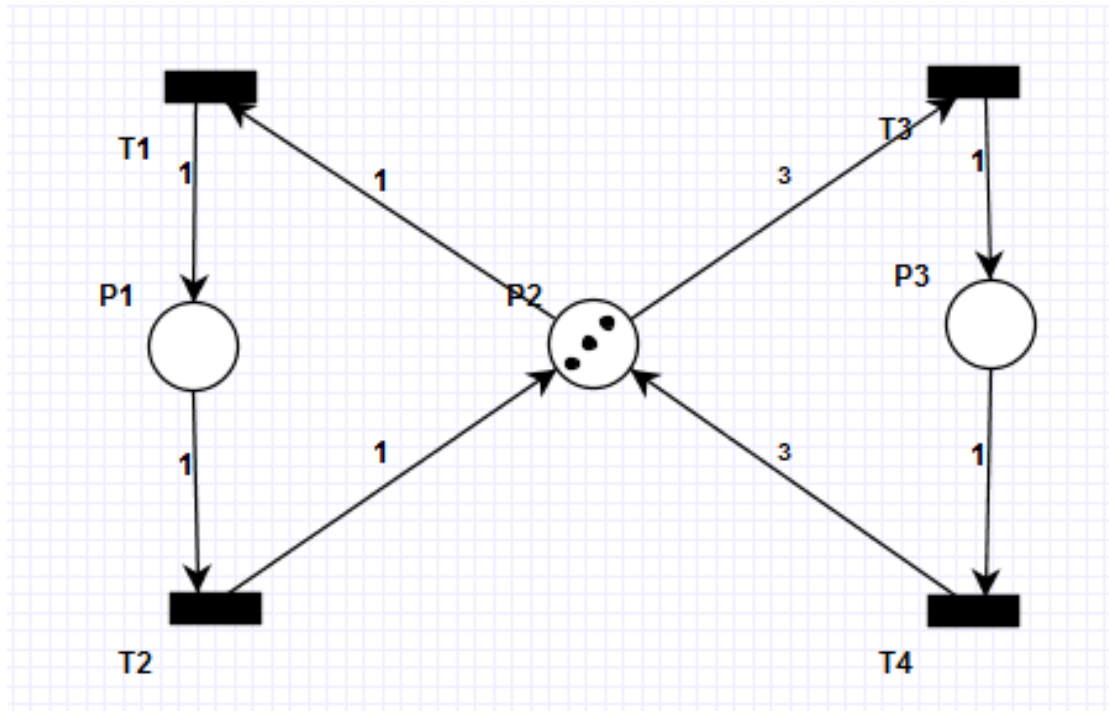
	M
P1	0
P2	0
P3	1



# Incidence Matrix

►  $C = \text{Output} - \text{Input}$

► 
$$C = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 3 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & -1 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & -3 & 3 \\ 0 & 0 & 1 & -1 \end{bmatrix}$$

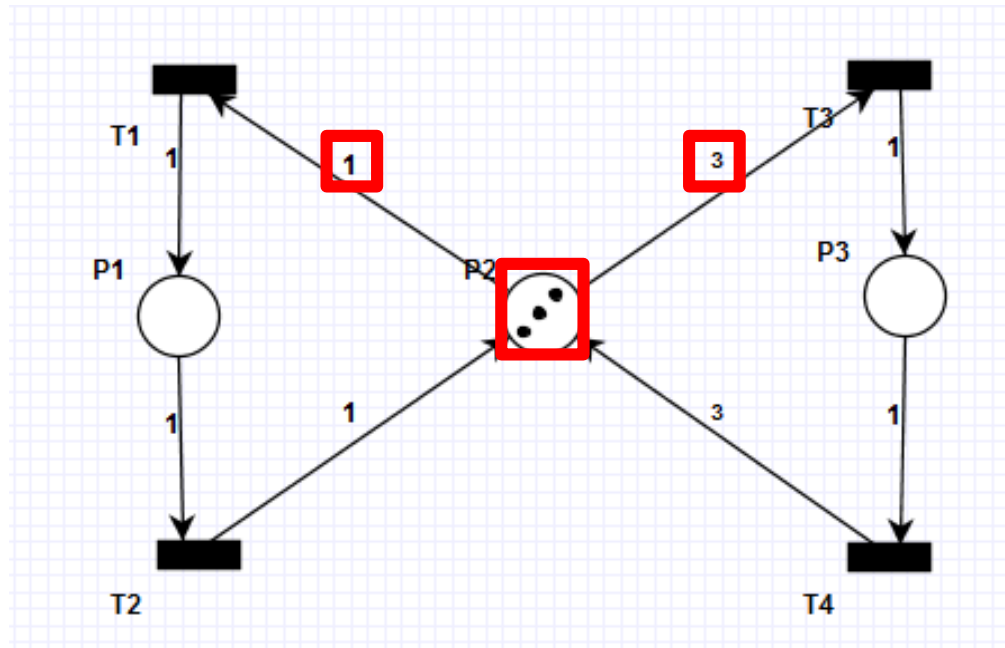


# Semantics

## Transition

- ▶ [정의] Petri net  $N = \{P, T, I, O, M_0\}$ 의 transition  $t$ 는 현재  $M$ 에 대하여  $M \geq I(\cdot, t)$ 인 경우에만 활성화된다.

- ▶ 예)  $M_0 = \begin{matrix} 0 & 0 & 0 \\ 3 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 0 \end{matrix}$ 이고,  $\text{Input}(\cdot, T1) = 1$ ,  $\text{Input}(\cdot, T3) = 3$ , 이므로  $M_0$ 인 상태에서는 T1과 T3만 활성화된다.



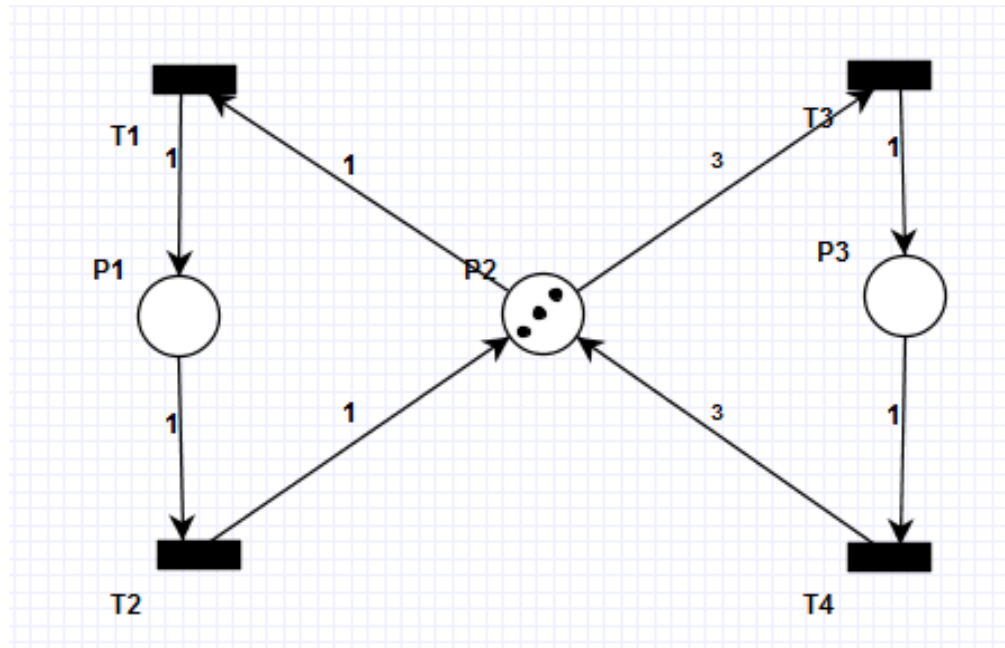
# Semantics

## ▶ Transition

- ▶ Transition0 |  $M \xrightarrow{t} M'$ 이면  $M'$ 은 다음과 같이 변화한다:

- ▶  $M' = M + \text{Output}(\cdot, t) - \text{Input}(\cdot, t) = M' = M + C(\cdot, t)$

- ▶ T1 발생 시:  $\begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 3 \\ 0 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}$



# Semantics

---

## ▶ Reachability

- ▶ [정의] Petri net  $N$ 의  $M$ 과  $t \in T$ 에 대하여  $M \xrightarrow{t} M'$  조건을 만족할 때에만  $M'$ 은 도달 가능하다.
  - ▶ 즉  $M_0$ 로부터 특정한 transition을 거쳐  $M'$ 이 된다면  $M'$ 은 도달 가능하다고 할 수 있다.
- ▶ [정의]  $s = t_1 t_2 \dots t_k$ 를 Petri net  $N$ 의 transition의 순서라 하면  $s$ 는 다음의 조건을 만족하는 경우에만  $M_1$ 을 발생한다:
  - Transition  $t_1$ 에 대하여  $M_1 \xrightarrow{t_1} M_2$ 가 성립한다.
  - $s' = t_2 t_3 \dots t_k$ 와  $M_2$ 에 대하여 재귀적으로 성립한다.

# Semantics

## ▶ Reachability

- ▶ 즉,  $M_1$ 과  $s$ 에 대하여  $M_1 \xrightarrow{s} M_{k+1}$  관계가 성립한다.  $s$ 를 vector로 표현하기 위해 다음과 같이 정의한다.
- ▶ [정의] Petri net  $N$ 의  $s$ 를 vector로 표현하기 위한 함수  $\bar{s}$ 는 다음과 같다.
  - $\bar{s}: T \rightarrow N$
  - $\bar{s}(t)$ 는 transition  $t$ 가  $s$ 에서 나타난 횟수를 의미한다.
- ▶  $s$ 가  $T1T1T2$  인 경우,  $\overline{T1T1T2} = \begin{bmatrix} 2 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$
- $M_{k+1} = M_1 + C \cdot \bar{s}$

# Semantics

---

## ▶ Reachability

- ▶ [정의] Petri net  $N$ 의  $M$ 과 transition의 순서  $s$ 에 대하여  $M_1 \xrightarrow{s} M'$ 조건을 만족할 때에만  $M'$ 은 도달 가능하다

- ▶ 예)  $M = \begin{bmatrix} 3 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$  은 다음의 식에 따라 도달 가능함.

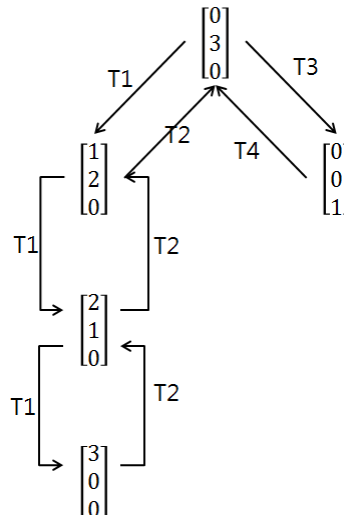
- $\begin{bmatrix} 0 \\ 3 \\ 0 \end{bmatrix} \xrightarrow{T_1 T_1 T_1} \begin{bmatrix} 3 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$



# Semantics

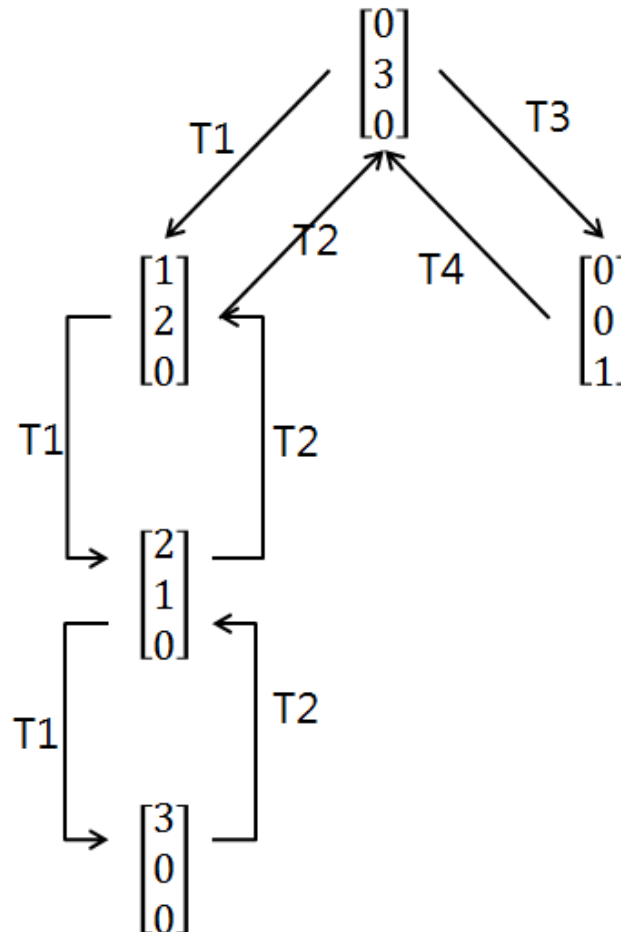
## ▶ Reachability

- ▶ [정의] Petri net  $N = \{P, T, I, O, M_0\}$ 의 reachability set은  $\mathfrak{R}(N, M_0)$ 이며  $(M \in \mathfrak{R}(N, M_0)) \Leftrightarrow (\exists s M_0 \xrightarrow{s} M)$ 을 만족한다.
- ▶ [정의] Petri net  $N = \{P, T, I, O, M_0\}$ 의 reachability graph는 다음의 조건을 만족한다:
  - ▶ Node는  $\mathfrak{R}(N, M_0)$ 의 원소이다.
  - ▶ Transition  $t \in T$ 에 대하여  $M \xrightarrow{t} M'$ 조건을 만족하는 경우에만  $M$ 에서  $M'$ 방향으로 연결된다.



# Semantics

- ▶ Reachability graph



# Properties

---

## ▶ Boundedness

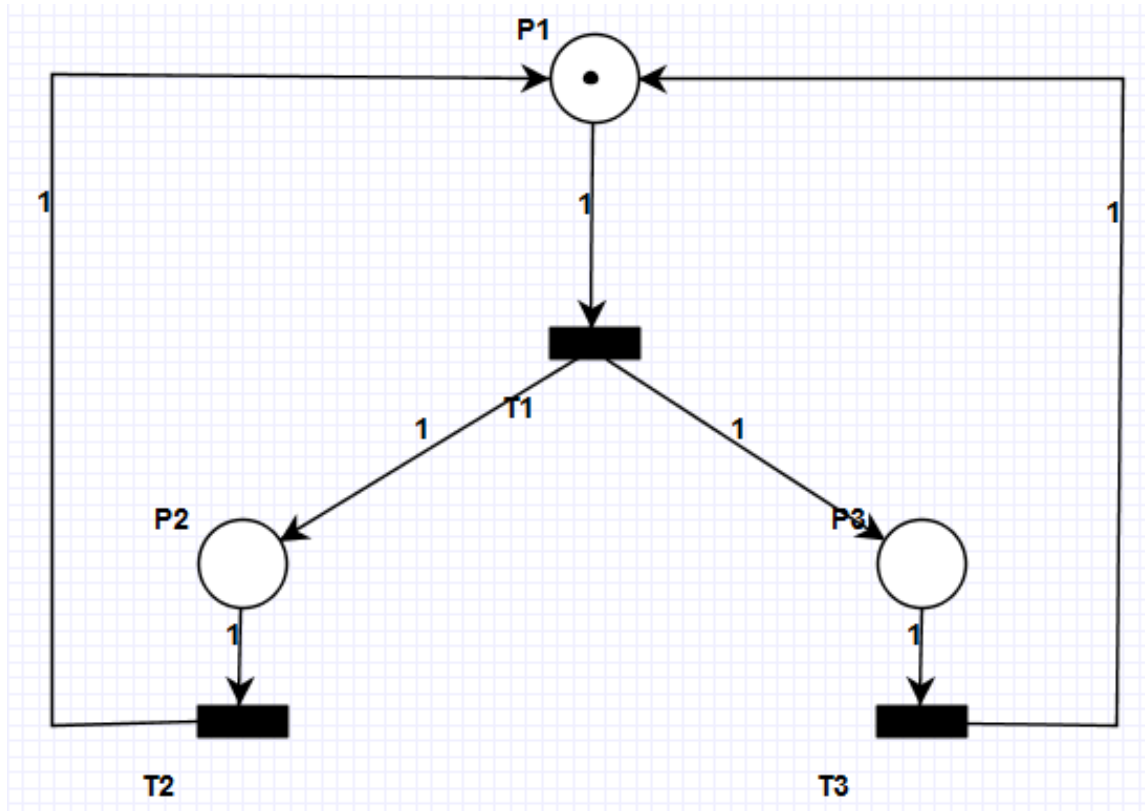
- ▶ [정의] Petri net  $N = \{P, T, I, O, M_0\}$ 이 다음의 조건을 만족하는 경우에만  $k$ -bounded라고 한다:
  - ▶  $\forall M \in \mathfrak{R}(N, M_0) \text{ and } \forall p \in P \text{ then } M(p) \leq k (k \in \mathbb{N} \text{ and } k \neq 0)$
- ▶  $k$ -bounded: 모든 place가 최대  $k$ 개까지의 token을 지닐 수 있음
  - ▶ 1-bounded인 경우 safe Petri net이라 함
- ▶ Safe Petri net의 경우 token을 통해 참, 거짓 조건을 표현할 수 있음
  - ▶ 토큰이 1개: 참
  - ▶ 토큰이 0개: 거짓
- ▶ Petri net이 un-bounded하다면 token이 무한하게 증가함. 이러한 시스템은 검증이 불가능함

## ▶ Liveness

## ▶ Reversibility

# Properties

- ▶ Un-Bounded한 경우
  - ▶ T1, T2가 반복된다면, T3에 token이 무한히 쌓임



# Properties

---

## ▶ Boundedness

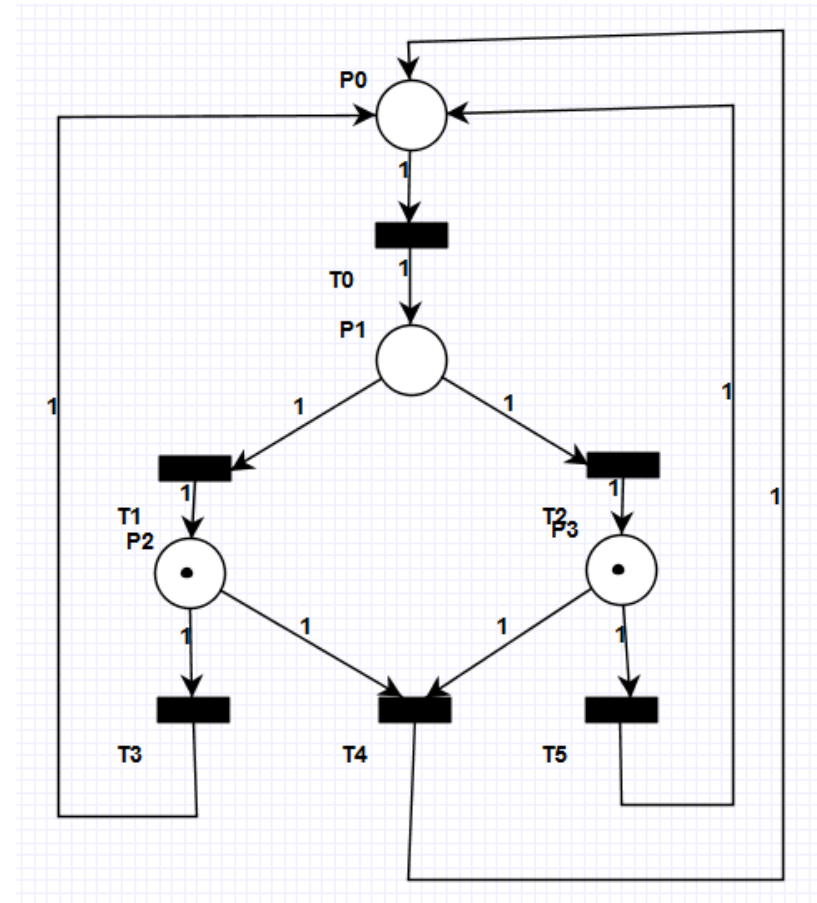
## ▶ Liveness

- ▶ [정의] Petri net  $N = \{P, T, I, O, M_0\}$ 이 transition  $t$ 에 대하여 다음의 조건을 만족하는 경우 transition  $t$ 는 live하다고 함:
  - ▶  $\forall M \in \mathfrak{R}(N, M_0), \exists s$  such that  $M \xrightarrow{s} M'$  and  $M' \xrightarrow{t} M''$
- ▶ Transition  $t$ 가 live하다면 Petri net  $N$ 이 어떠한 상태에 있더라도 transition  $t$ 를 발생시킬 수 있는 상태로 전이될 수 있다는 것을 의미함
- ▶ [정의] Petri net  $N = \{P, T, I, O, M_0\}$ 의 모든 transition이 live한 경우 Petri net  $N$ 은 live함
  - ▶ Deadlock이 발생하지 않음을 보장
  - ▶ 위의 두 정의를 만족하는 Petri net은 어느 transition에 있더라도 적어도 하나의 transition이 발생할 수 있음

## ▶ Reversibility

# Properties

- ▶ Liveness 속성은 deadlock 방지보다 더욱 강력한 제약 조건
  - ▶ 특정 Petri net에서 deadlock이 전혀 발생하지 않더라도 liveness 속성을 만족하지 못할 수 있음
- ▶ 예)
  - ▶ 1) T4 T0로 전이
  - ▶ 2) P1에 토큰이 하나 존재
  - ▶ 3) 두 가지 경로의 전이만 가능함
    - ▶ 3-1) T1 T3 T0
    - ▶ 3-2) T2 T5 T0
  - ▶ 즉, T4가 한 번 발생한 후에는 더 이상 T4를 발생시킬 수 있는 상태로 전이될 수 없음
    - ▶ Live하지 않지만 deadlock은 없음



# Properties

---

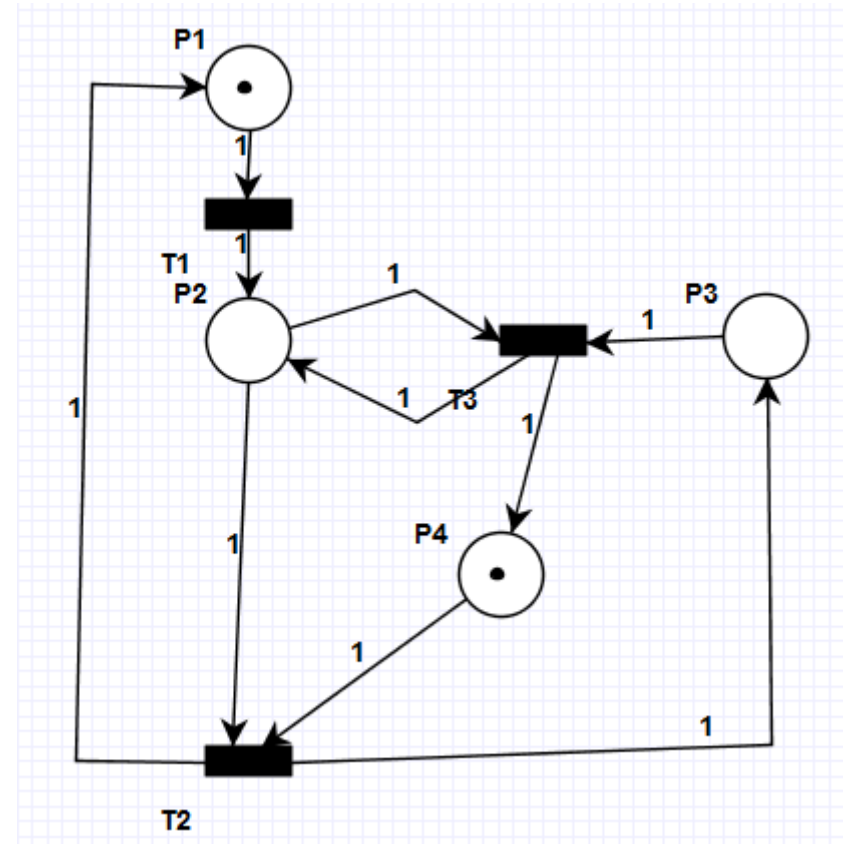
- ▶ Boundedness
- ▶ Liveness
- ▶ Reversibility
  - ▶ [정의] Petri net  $N = \{P, T, I, O, M_0\}$ 이 다음 조건을 만족하는 경우에만 reversible함:
    - ▶  $\forall M \in \mathfrak{R}(N, M_0), \exists s \text{ such that } M \xrightarrow{s} M_0$
  - ▶ 대부분의 시스템이 주기적으로 작동하기 때문에 일반적으로 reversible 속성이 요구됨
  - ▶ Liveness와 reversibility 속성은 비슷해 보이지만 두 속성 간에는 연관관계가 없음

# Properties

- ▶ Liveness 속성은 만족하지만 reversibility 속성은 만족하지 못하는 예

- ▶ 1)  $M_0 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$  상태에서만 T1 발생
- ▶ 2)  $M_1 = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$  상태에서 T2 발생
- ▶ 3)  $M_2 = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$  상태에서 T1 발생
- ▶ 4)  $M_3 = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}$  상태에서 T3 발생하여  $M_1$  발생

- ▶  $M_0 \xrightarrow{T1} M_1 \xrightarrow{T2} M_2 \xrightarrow{T1} M_3 \xrightarrow{T3} M_1 \xrightarrow{T2} M_2 \xrightarrow{T1} M_3 \rightarrow \dots$
- ▶ Liveness 조건을 만족하지만  $M_0$  상태로 돌아올 수 없음





### III. 실습

# Bee-up 설치

---

- ▶ 다운로드 홈페이지
  - ▶ <http://Austria.omilab.org/psm/content/bee-up/info>
  - ▶ 좌측 메뉴 중 Tool-Download에서 다운로드 가능함
- ▶ 설치 전 준비사항
  - ▶ 제어판-국가 및 언어에서 날짜 표기를 "영어(미국)" 으로 변경
  - ▶ 제어판-국가 및 언어에서 시스템 로캘을 "영어(미국)" 으로 변경
  - ▶ DB설치
    - ▶ 첨부자료 참고: ADOxx강의 1.pdf
- ▶ Bee-up 설치
  - ▶ 다운받은 인스톨러를 실행하여 설치

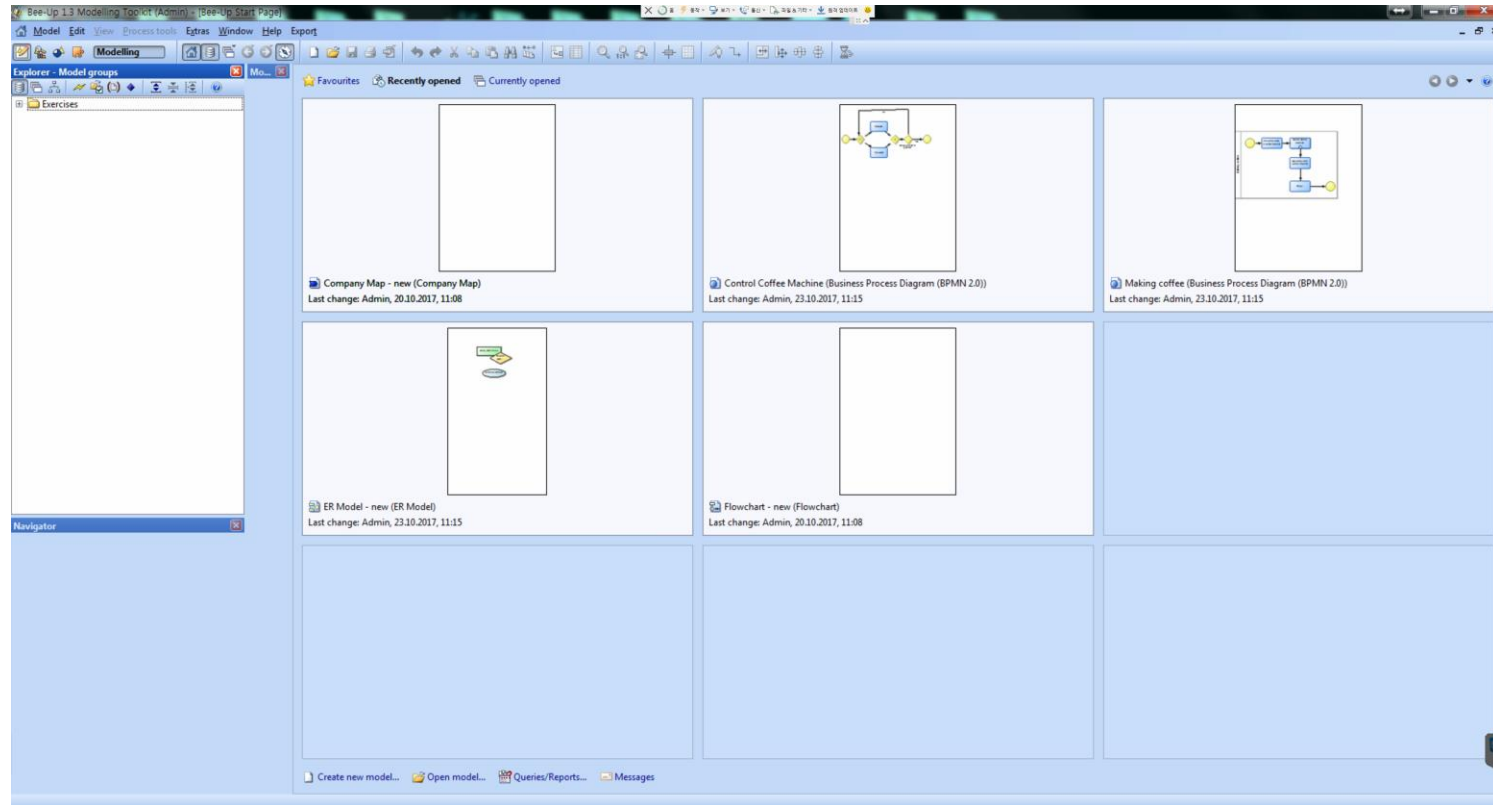
# Bee-up 실행

---

- ▶ Bee-up 실행
  - ▶ 정상적으로 설치되었다면 Bee-up 1.3 Modelling Toolkit 아이콘이 바탕화면에 생성되어 있음
  - ▶ Bee-up 1.3 Modelling Toolkit을 실행

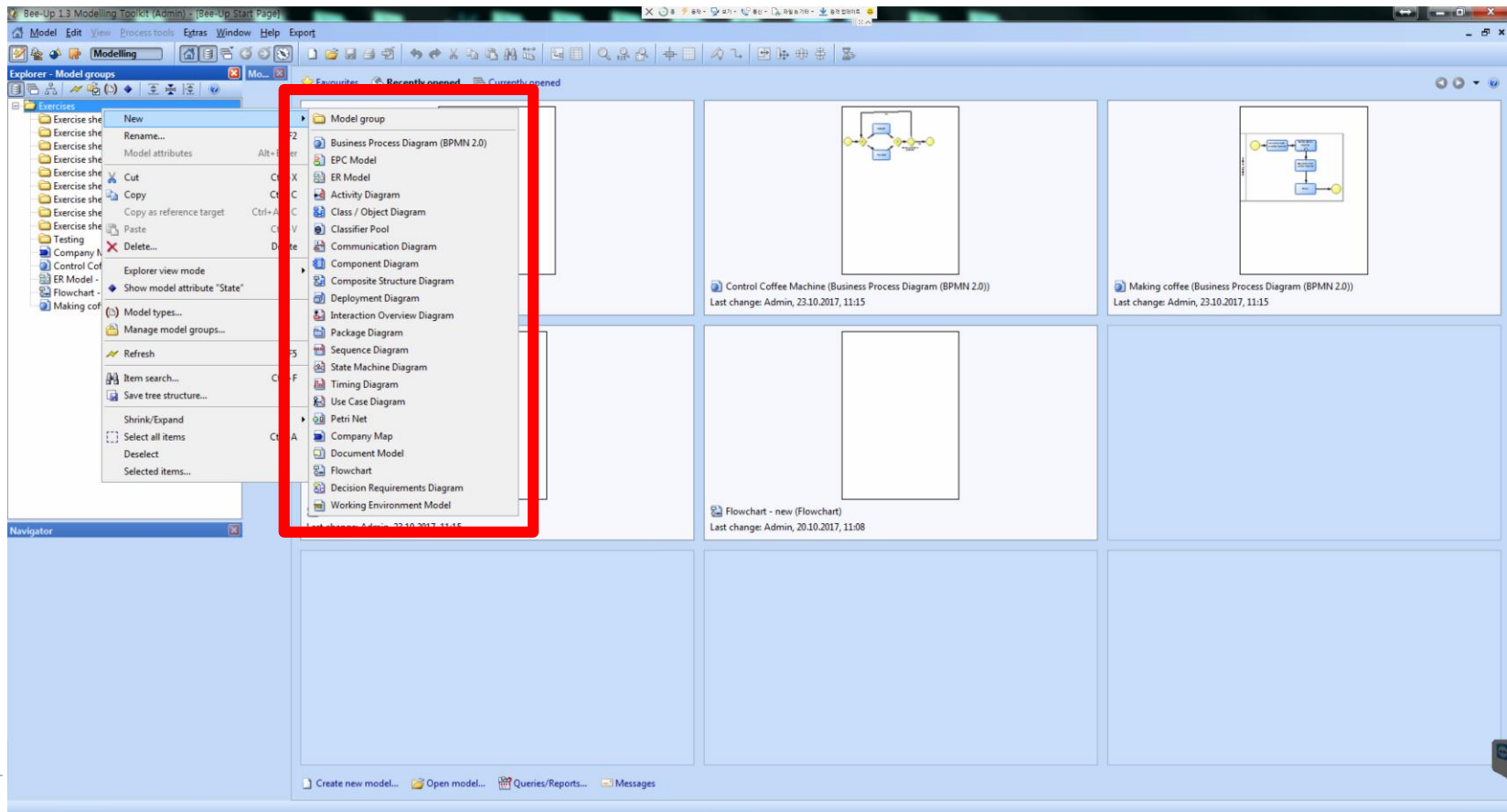


# Bee-up 실행화면



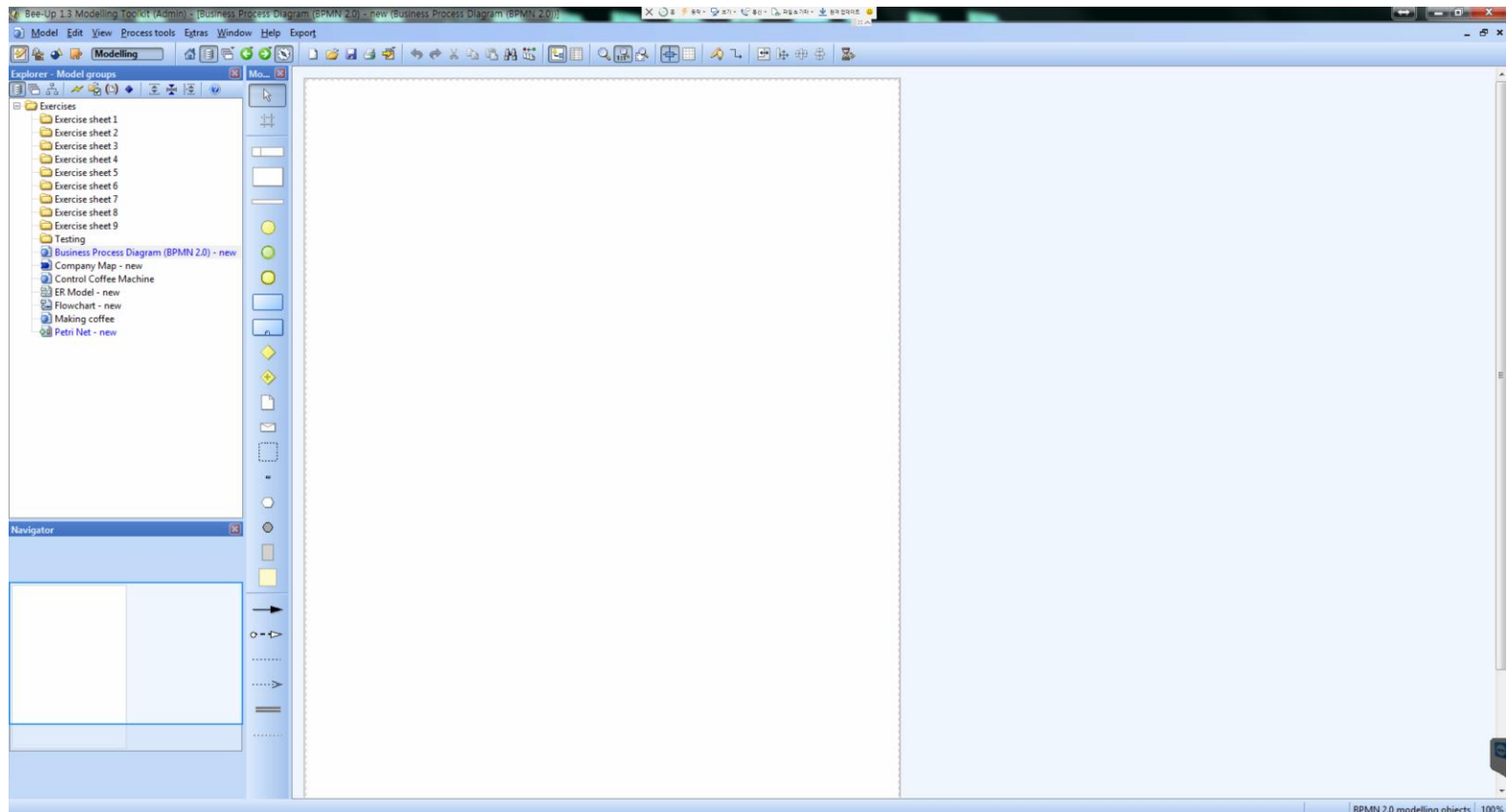
# BEE-UP: BPM 모델 생성

- ▶ 우측의 익스플로러에서 폴더를 우클릭 -> new의 하위 항목에서 원하는 모델을 생성할 수 있음
  - ▶ 모델 중 BPD와 Petri Net 생성



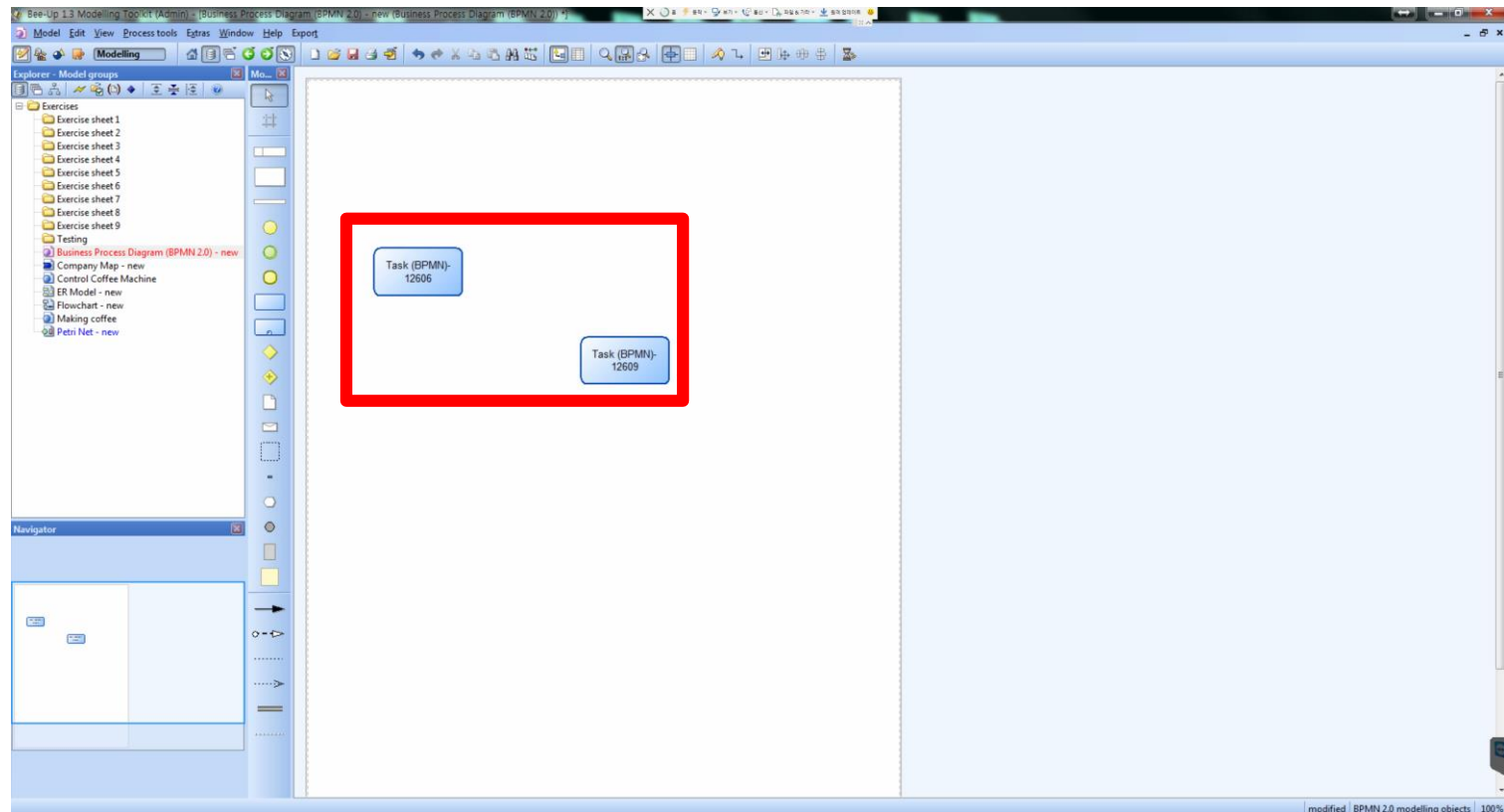
# BEE-UP: BPM 모델 생성

- ▶ 생성된 모델 화면
  - ▶ 좌측의 익스플로러에서 생성된 모델의 아이콘을 확인할 수 있음



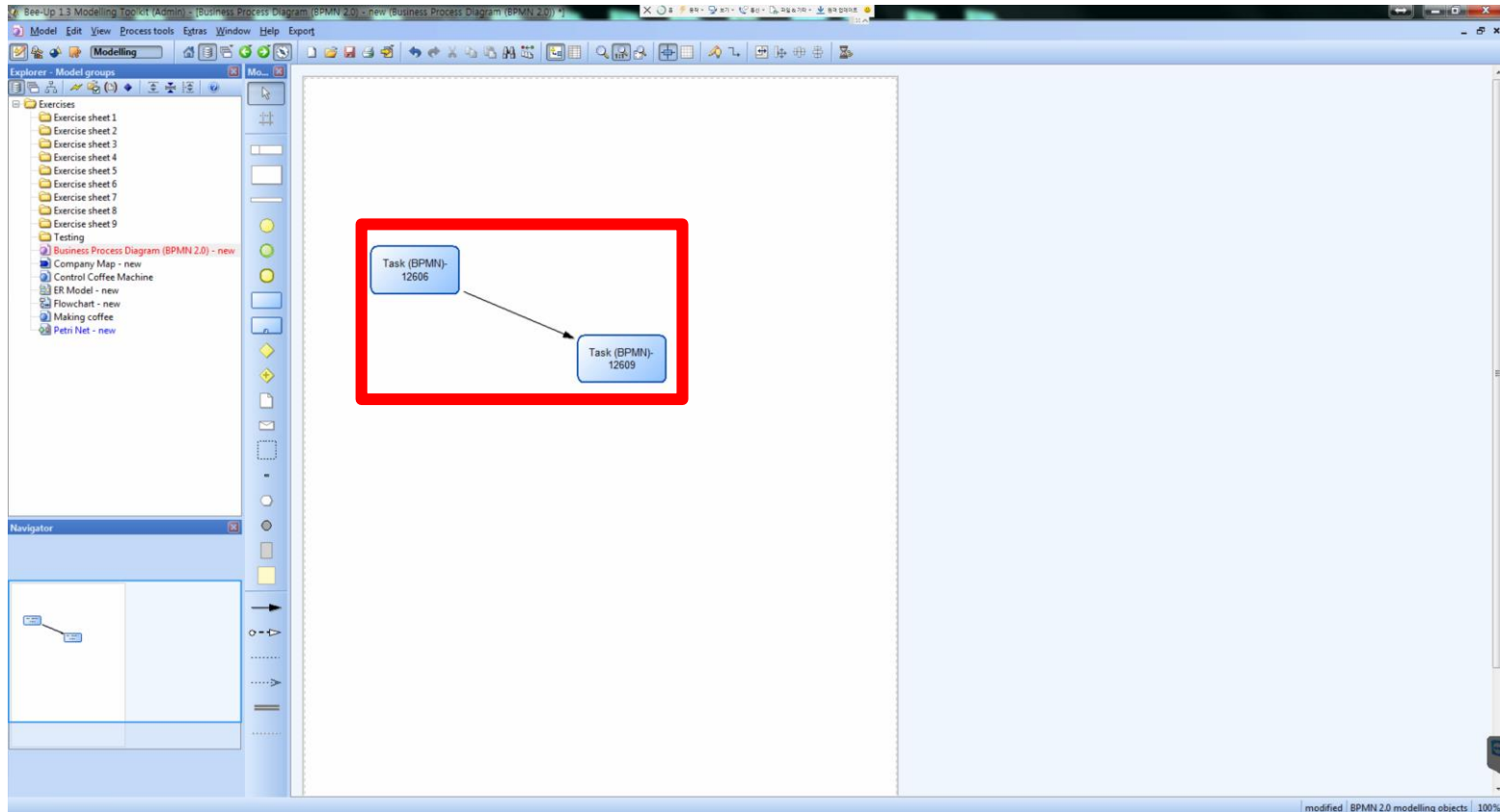
# BEE-UP: BPM 클래스 생성

- ▶ 생성된 클래스 화면
  - ▶ 모델 익스플로러와 모델 화면 사이의 아이콘을 클릭하여 클래스 생성
  - ▶ 중앙의 창에서 생성된 클래스 확인 가능



# BEE-UP: BPM 노드 생성

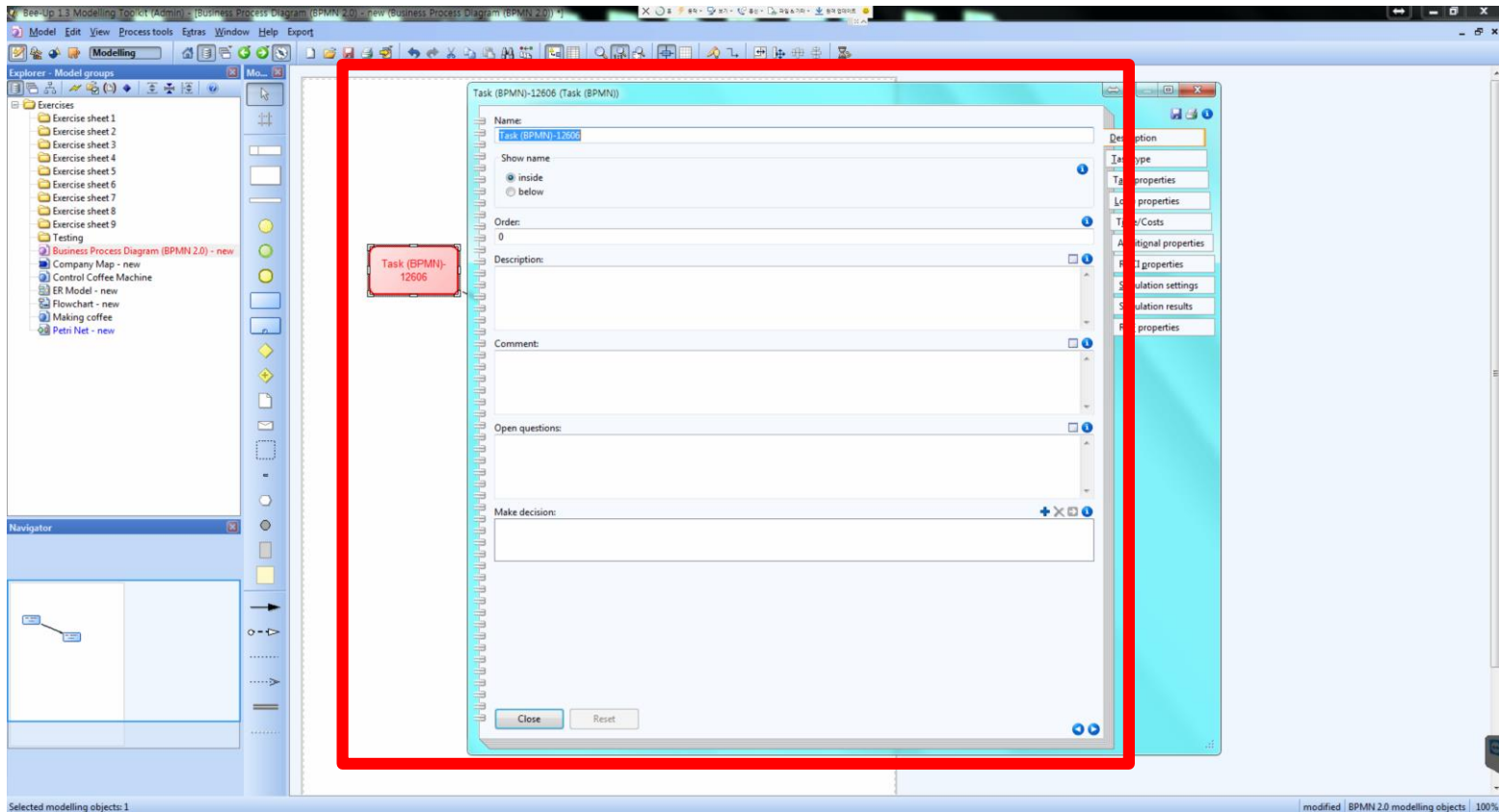
- ▶ 생성된 노드 화면
  - ▶ 모델과 마찬가지로 노드 선택 후 두 클래스를 클릭하여 생성 가능





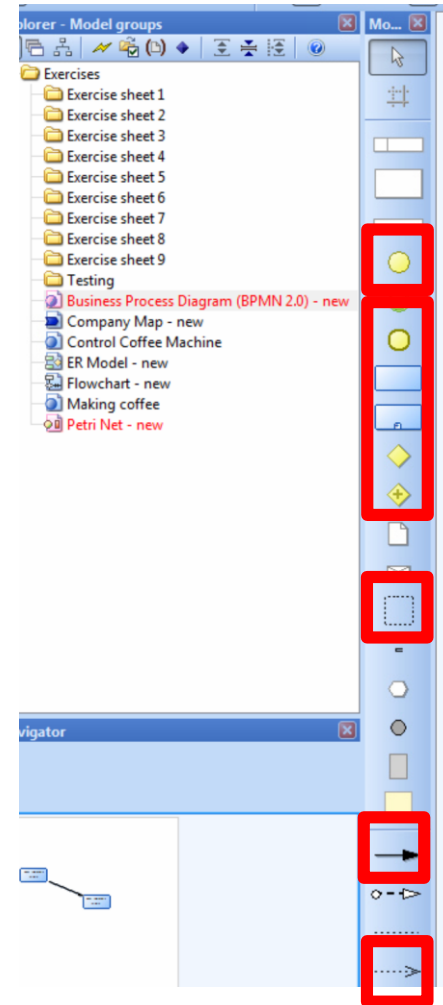
# BEE-UP: BPM 노트북 활성화

- ▶ 생성된 모델 화면
  - ▶ 생성된 클래스를 더블클릭하여 노트북을 활성화 할 수 있음
  - ▶ 노트북에서 클래스의 이름이나 값 등을 수정 가능



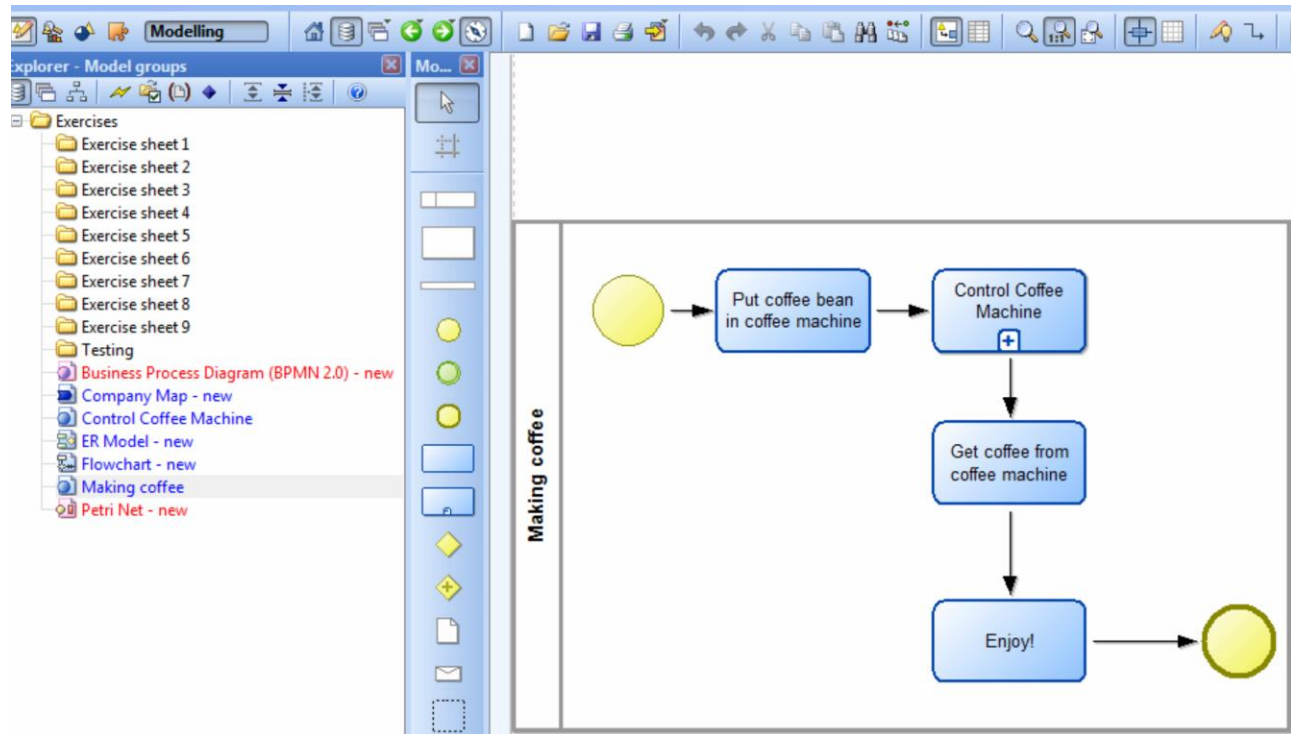
# BEE-UP: BPM 클래스 목록

- ▶ 생성할 클래스
  - ▶ BPM에서 생성할 클래스는 다음과 같음
    - ▶ 시작이벤트
    - ▶ 중간이벤트
    - ▶ 종료이벤트
    - ▶ 게이트웨이
    - ▶ 액티비티
    - ▶ 풀과 레인
    - ▶ 시퀀스 플로우
    - ▶ 메시지 플로우



# BEE-UP: BPM 생성 예제 화면

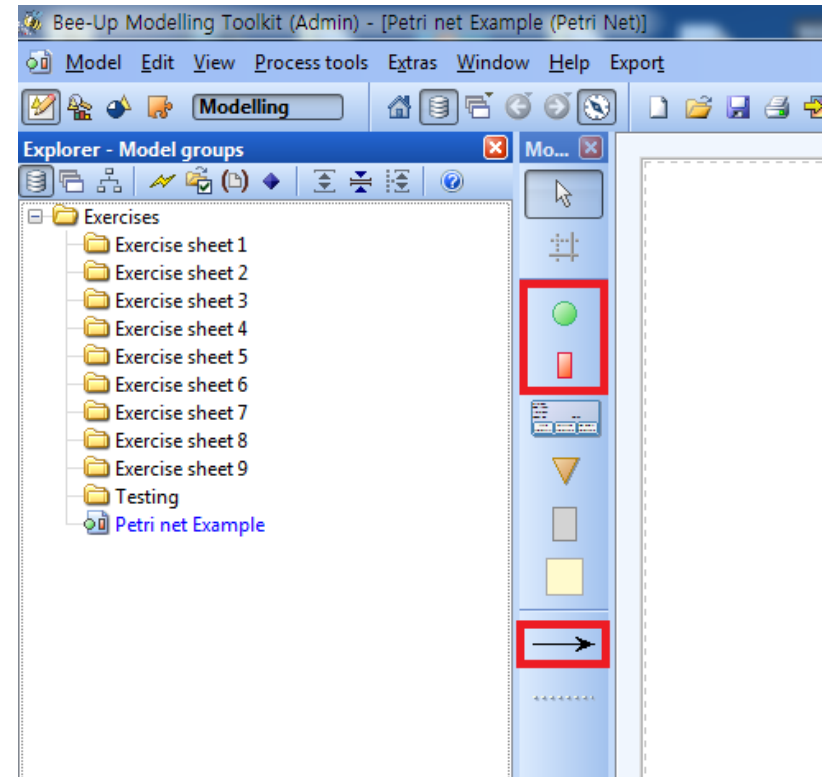
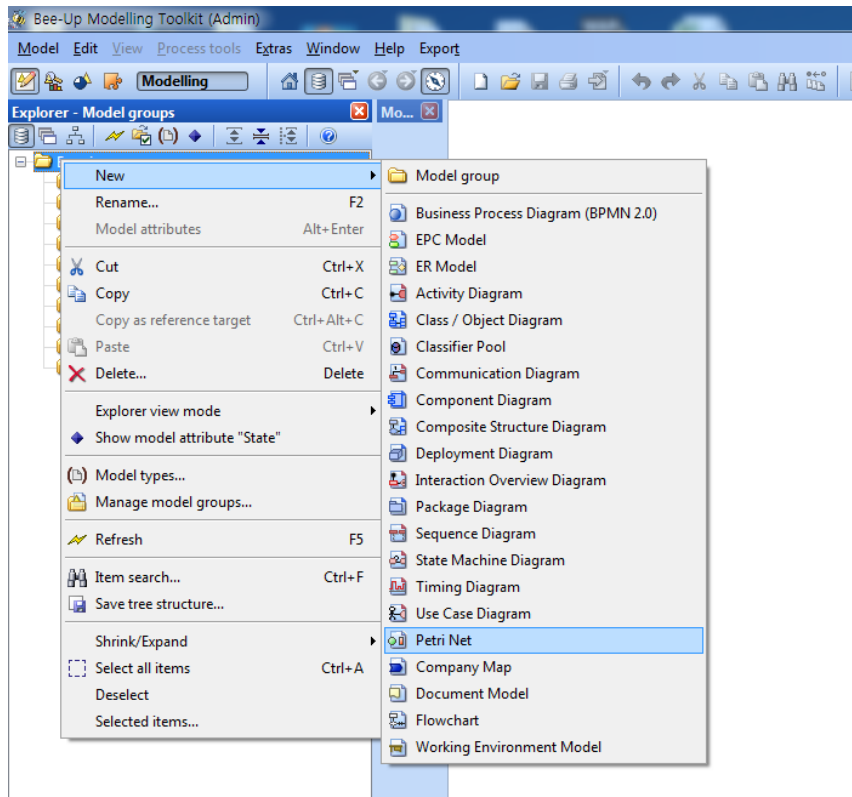
- ▶ BPM을 활용한 예제생성 화면



# BEE-UP: Petri Net

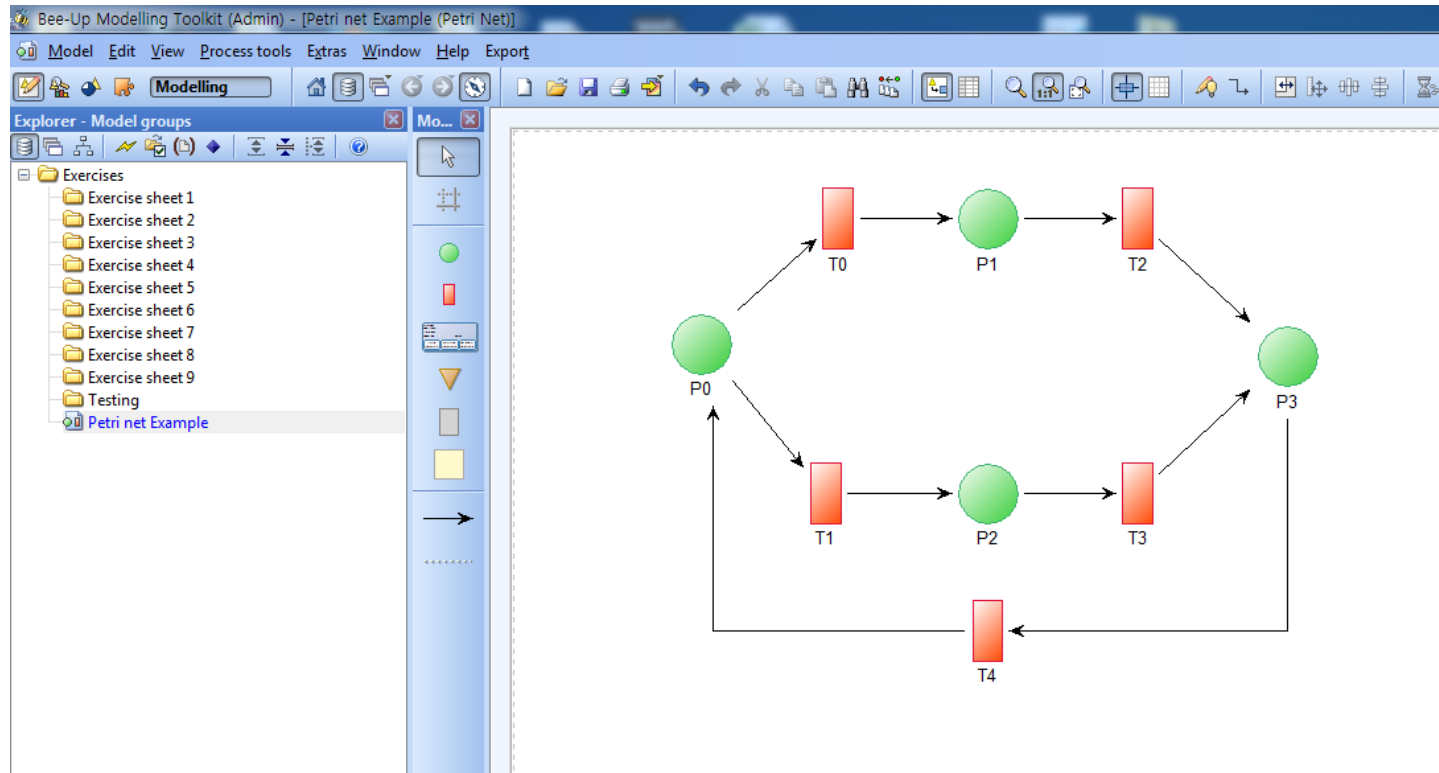
## ▶ 모델 생성

- ▶ Place, transition, arc와 추가 기능을 위한 여러 node를 생성 가능



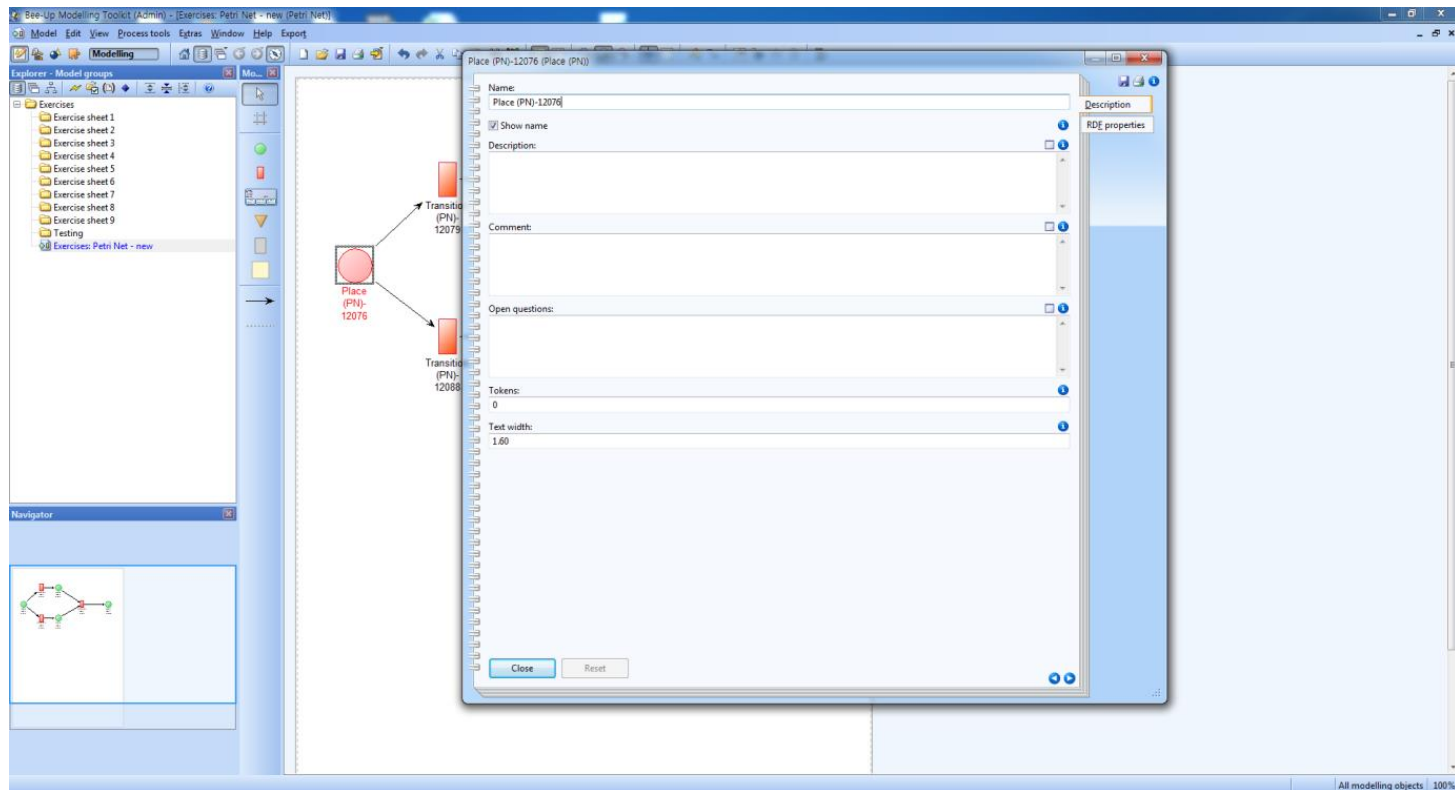
# BEE-UP: Petri Net

## ▶ Petri net 모델 예시



# BEE-UP: Petri Net

- ▶ 노트북 열기 및 node 정보 입력
  - ▶ Node를 더블 클릭하면 노트북이 열림.
  - ▶ 노트북을 활용하여 각 node에 대한 이름, 설명 등의 다양한 추가 정보 입력



# BEE-UP: Petri Net

---

- ▶ 시뮬레이션
  - ▶ 두 가지 방법의 시뮬레이션
    - ▶ 직접 transition을 하나씩 Fire 시키기
    - ▶ 시뮬레이션 구성자를 사용하여 자동으로 시뮬레이션을 수행

# BEE-UP: Petri Net

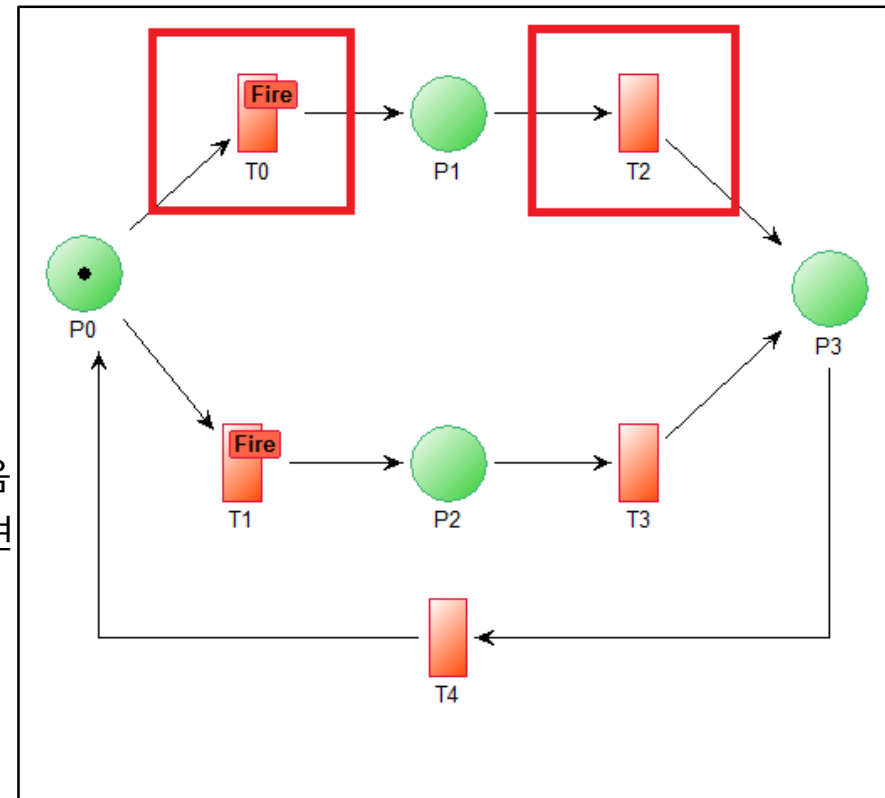
## ▶ 직접 transition을 하나씩 Fire 시키기

### ▶ 절차

- ▶ 모든 node와 token을 배치하면 여러 transition 중 fire 조건을 충족한 transition이 하나 이상 존재하게 됨
- ▶ Fire 가능한 상태의 transition 아이콘은 변경 됨
- ▶ Fire 문구를 클릭하면 transition이 수행됨

### ▶ 장단점

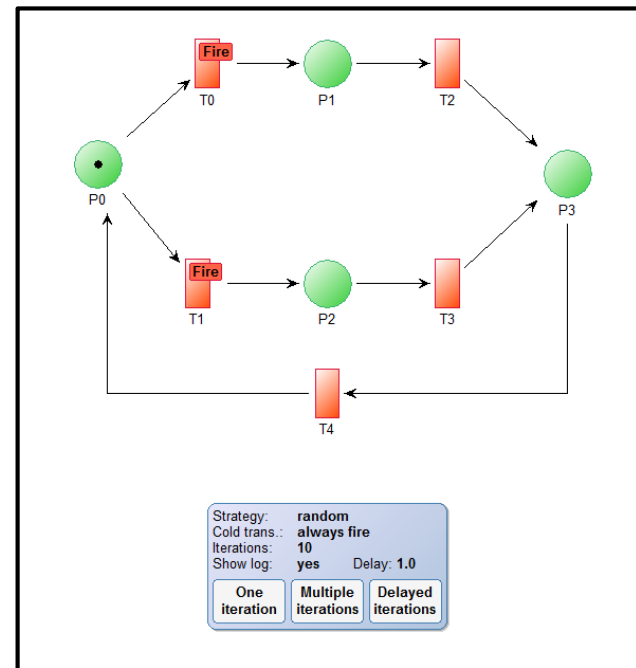
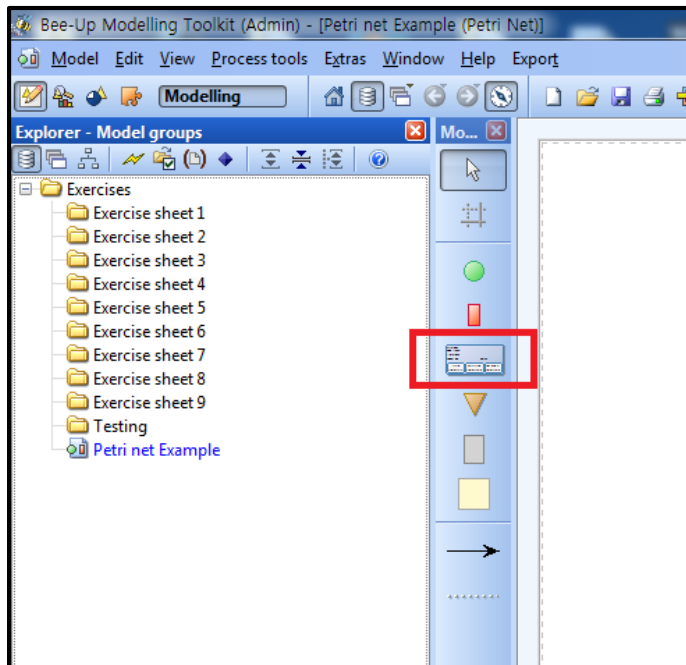
- ▶ 전이 단계 하나하나를 천천히 살펴볼 수 있음
- ▶ 선택에 따라 발생할 수 있는 deadlock을 발견하지 못할 가능성이 존재





# BEE-UP: Petri Net

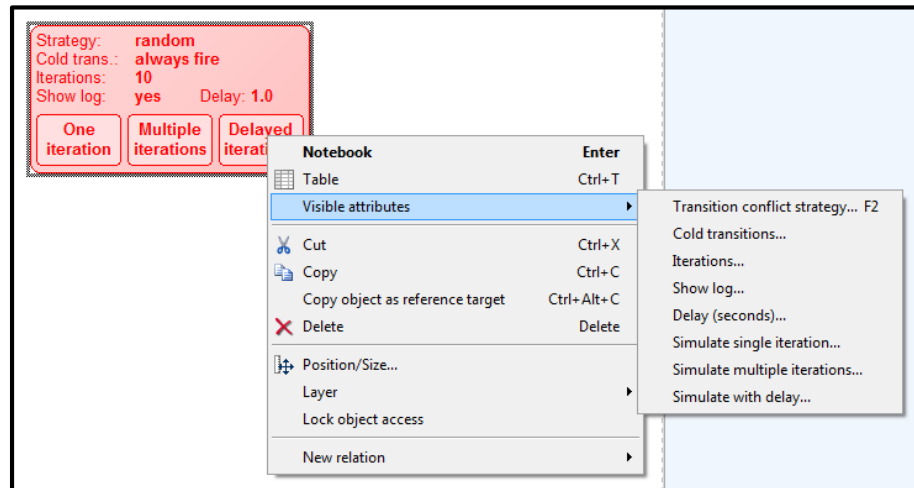
- ▶ 시뮬레이션 구성자 사용
  - ▶ One iteration: 한번 Fire
  - ▶ Multiple iteration: 설정된 수 만큼 Fire
  - ▶ Delayed iteration: 무한 반복 Fire, transition이 일어날 때마다 delay 값만큼 대기



# BEE-UP: Petri Net

## ▶ 시뮬레이션 구성자 사용

- ▶ 설정을 통해 iteration 회수, delay 값, 시뮬레이션 방식 등을 설정 가능
  - ▶ Transition conflict strategy: transition 선택하는 방법 설정
    - Default: 먼저 연결된 transition을 우선적으로 선택, 한 가지 방법으로만 시뮬레이션이 실행됨
    - Random: Fire 가능한 transition을 랜덤으로 하나 선택
    - 확률에 따른 선택 방법 등이 있음
  - ▶ Iteration: Multiple iteration에서 사용, transition을 fire할 회수를 정함
  - ▶ Delay (seconds): delayed iteration 방법에서 사용, transition이 실행되는 사이사이의 delay 값을 정함



# BEE-UP: Petri Net

- ▶ 시뮬레이션 결과
  - ▶ Multiple, Delayed iteration 중 하나의 방법으로 시뮬레이션하면, 시뮬레이션 종료 후 시뮬레이션 결과를 표기하는 창이 나타남.
  - ▶ 각 상태 별 token의 개수를 확인할 수 있음

