

#### Міністерство освіти і науки України

Національний технічний університет України

"Київський політехнічний інститут імені Ігоря Сікорського"

Факультет інформатики та обчислювальної техніки

Кафедра інформатики та програмної інженерії

# Комп'ютерний практикум №6

## Моделювання систем

**Тема:** Застосування алгоритму стохастичної мережі Петрі для реалізації моделей дискретно-подійних систем

Виконав	Перевірила:
студент групи IП-11:	Дифучина О. Ю

Панченко С. В.

## 3MICT

Мета	3
2 Завдання	4
В Виконання	
3.1 Завдання 1	
3.2 Завдання 2	
3.3 Завдання 3	
3.4 Задача 4	
3.5 Задача 5	
Зисновок	

## 1 META

Застосувати алгоритм стохастичної мережі Петрі для реалізації моделей дискретно-подійних систем.

#### 2 ЗАВДАННЯ

- 1. Ознайомитись з бібліотекою класів PetriObjModelPaint моделювання діскретно-подійних сістем на основі стохастичних мереж Петрі та графічним редактором мережі Петрі. 10 балів.
- 2. З використанням алгоритму імітації стохастичної мережі Петрі класу PetriSim реалізувати модель, розроблену за текстом завдання 1 практикуму 5, та виконати її верифікацію. Зробити висновки про функціонування моделі. 25 балів.
- 3. З використанням алгоритму імітації стохастичної мережі Петрі класу PetriSim реалізувати модель, розроблену за текстом завдання 4 практикуму 5, та виконати її верифікацію. Зробити висновки про функціонування моделі. 25 балів.
- 4. Побудувати модель системи, що відтворює обробку потоку запитів головним та допоміжним сервером. Ймовірність звернення до допоміжного сервера 0,3. Часові характеристики обробки запитів задайте самостійно. 20 балів.
- 5. Побудувати математичні рівняння, що описують побудовану за текстом завдання 4 мережу Петрі. 20 балів.

### 3 ВИКОНАННЯ

### 3.1 Завдання 1

Побудуємо простий генератор на рисунку 3.1:

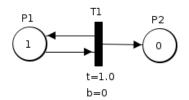


Рисунок 3.1 — Простий генератор

#### 3.2 Завдання 2

Побудуємо мережу Петрі на рисунку 3.2.

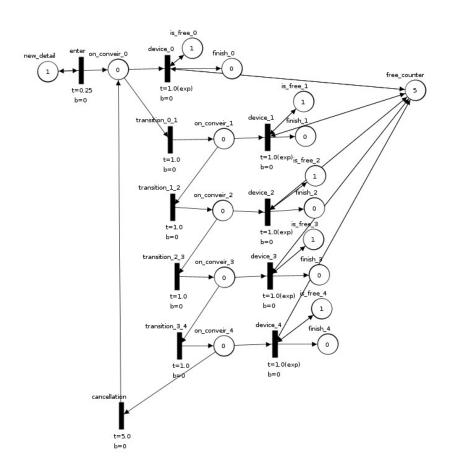


Рисунок 3.2 — Мережа Петрі

Проведемо верифікацію, результати зображені у таблиці 3.1.

Таблиця 3.1 Результати верифікації

N	$T_{ m enter}$	$T_{ m device}$	$T_{ m trans}$	$T_{ m cancel}$	$N_0$	$N_1$	$N_2$	$N_3$	$N_5$
0	0.25	1.0	1.0	5.0	893	851	799	737	674
1	0.5	2.0	2.0	10.0	400	420	405	382	334
2	0.125	2.0	2.0	1.0	508	511	469	464	480
3	0.5	0.6	0.2	3.0	1143	654	180	21	1
4	0.3	0.6	0.5	2.0	1345	1055	609	253	61

## 3.3 Завдання 3

На рисунку 3.3 зображено мережу Петрі:

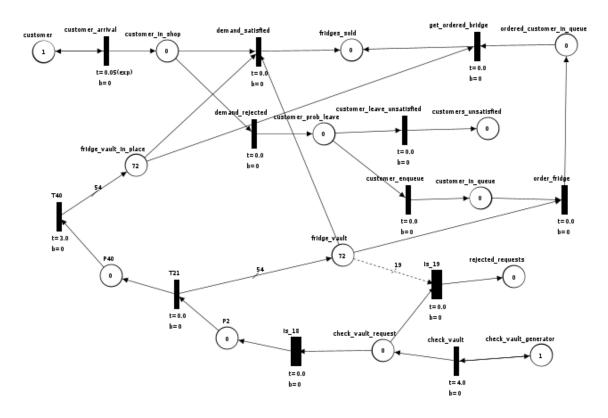


Рисунок 3.3 — Мережа Петрі

У таблиці 3.2 проведемо верифікацію моделі:

Таблиця 3.2 Результати верифікації

N	$T_{ m customer}$	$T_{ m check\ vault}$	$T_{ m order}$	$N_{ m sold}$	$N_{ m unsatisfied}$
0	0.2	4.0	3.0	4452	531
1	0.05	4.0	3.0	9190	11098
2	0.7	0.5	3.0	1421	1973
3	0.7	0.02	0.01	1372	0
4	1.0	0.5	0.4	970	0

### 3.4 Задача 4

На рисунку побудовано мережу Петрі, на рисунках зображені параметри:

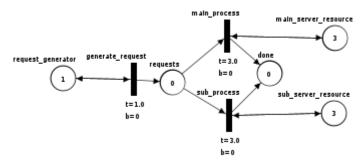


Рисунок 3.4 — Мережа Петрі

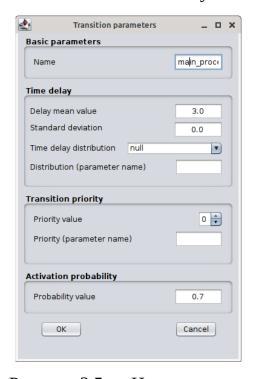


Рисунок 3.5 — Налаштування main\_process

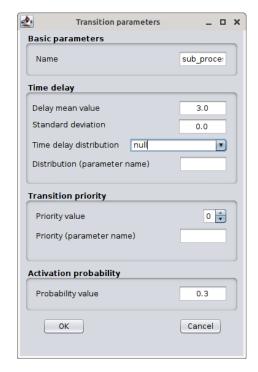


Рисунок 3.6 — Налаштування sub\_process

#### 3.5 Задача 5

Нижче зроблено формальний опис стохастичної мережі Петрі:

```
\begin{split} N &= \{P_N, T_N, A_N, W_N, K_N, I_N, R_N\}, \\ P_N &= \{P\} - \text{positions}, \\ T_N &= T - \text{transitions}, \\ P_N \cap T_N &= \emptyset, \\ A_N &\subseteq (P_N \times T_N \cup T_N \times P_N) - \text{arcs}, \\ W &: A \cup I \rightarrow N - \text{weights}, \\ K &= \{(c_T, b_T) \mid T \in T, c_T \in N, b_T \in [0;1]\} - \text{priorities and probabilities}, \\ R &: T \rightarrow \Re_+ - \text{time delay function}, \\ ^{\bullet}T, T^{\bullet} - \text{set of input and output positions of a transition} \quad T, \\ ^{\bullet}P, T^{\bullet} - \text{set of input and output transitions of a position} \quad P \end{split}
```

```
request generator
                          , transitions = generate_request main_process
                requests
positions =
          main_server_resource
          sub_server_resource
               (request generator, generate request)
              (generate request, request generator),
                  (request generator, requests),
                    (requests, main process),
                    (requests, sub process),
        arcs=
                     (main process, done),
                      (sub_process, done),
              (main process, main server resource),
              (main_server_resource, main_process),
               (sub process, sub server resource),
                (sub_server_resource, sub_process)
```

Для кращої зрозумілості замінив математичні символи на повноцінні назви:

time\_delay\_funcs= $\{\text{unif}(1.0), \text{unif}(1.0)\}, \text{ info_arcs} = \emptyset$ ,

$$S^+$$
 — state\_input;  $S^-$  — state\_output;

 $Z:T\times\Re o \{0\,;1\}$  — предикат, що визначає для кожного переходу умову виконання запуску — trans\_predicate(transition: Transition, time\_point: TimePoint) -> bool;

 $M_P(t)$  — get\_position\_marker\_count(position: Position, time\_point: TimePoint) -> MarkerCount;

 $E_T(t)$  — get\_transition\_state(transition: Transition)

 $D^{\text{-}}(S(t_{\scriptscriptstyle n}))$  — перетворення стану мережі Петрі, пов'язане з входом маркерів в переходи;

 $D^{^{+}}(S(t_{\scriptscriptstyle n}))$  — перетворення стану мережі Петрі, пов'язане з виходом маркерів з переходів;

 $Y: T \times \mathfrak{R} oup \{0; 1\}$  — предикат, що визначає для кожного переходу співпадіння моменту найближчої події з поточним моментом часу — is\_transition\_out;

 $X: T \times \mathfrak{R} \to \{0; 1\}$  — предикат, що визначає для кожного переходу приналежність до множини переходів, вибраних в результаті вирішення конфлікту — is\_in\_conflict.

Опишемо початковий стан мережі:

$$state\_input(0.0) = \left\{ \begin{pmatrix} 1\\0\\1\\1\\0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} \{\infty\}\\\{\infty\}\\\{\infty\} \end{pmatrix} \right\},$$

Опишемо, які з переходів можуть увійти:

 $\begin{cases} \text{request\_generator} > 0 \Rightarrow \text{trans\_predicate(generate, 0.0)=1} \\ \text{requests} < 1, \text{main\_server\_resource} \ge 1 \Rightarrow \text{trans\_predicate(main\_process, 0.0)=0} \\ \text{requests} < 1, \text{sub\_server\_resource} \ge 1 \Rightarrow \text{trans\_predicate(sub\_process, 0.0)=0} \end{cases} ,$ 

Опишемо переходи, які входять: succesful transitions = {generate}

Опишемо, чи  $\epsilon$  конфлікти:

no conflicts

Опишемо, зміну маркерів:

Опишемо зміну стану переходів:

get\_transition\_state(generate)=
$$\{0 + 1\}$$
  
get\_transition\_state(main\_process)=  $\infty$   
get\_transition\_state(sub\_process)=  $\infty$ 

Опишемо вихідний стан:

$$state\_output(0.0) = \left\{ \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} \{1\} \\ \{\infty\} \\ \{\infty\} \end{pmatrix} \right\}$$

Опишемо, які з переходів виходять в даний момет часу:

Опишемо зміну маркерів позицій:

get\_postion\_markers\_count(request\_generator, 
$$1$$
) =  $0 + 1 = 0$ 

get\_postion\_markers\_count(requests, 1) = 0 + 1 = 1get\_postion\_markers\_count(main\_server\_resource, 1) = 1 + 0 = 1get\_postion\_markers\_count(sub\_server\_resource, 1) = 1 + 0 = 1get\_postion\_markers\_count(request\_generator, 1) = 0 + 0 = 0

Опишемо зміну стану переходів:

get\_transition\_state(generate)= 
$$\infty$$
 get\_transition\_state(main\_process)=  $\infty$  get\_transition\_state(sub\_process)=  $\infty$ 

Опишемо вихідний стан:

$$state\_output(0.0) = \left\{ \begin{pmatrix} 1\\1\\1\\1\\0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} \{\infty\}\\\{\infty\}\\\{\infty\} \end{pmatrix} \right\}$$

Опишемо, які переходи мають увійти:

```
request_generator>1⇒ trans_predicate(generate, 1)=1
requests≥1 main_server_resource≥1⇒ trans_predicate(main_process, 1)=1
requests≥1, sub_server_resource≥1⇒ trans_predicate(sub_process, 1)=1
```

Опишемо, які переходи входять:

```
succesful_transitions = {generate, main_process, sub_process}
```

Маємо, конфлікт:

Припустимо, що спрацьовав main\_process:

Опишемо зміну маркерів позицій:

```
get_postion_markers_count(request_generator, 1) = 1 - 1 = 0
get_postion_markers_count(requests, 1) = 1 - 1 = 0
get_postion_markers_count(main_server_resource, 1) = 1 - 1 = 0
get_postion_markers_count(sub_server_resource, 1) = 1 - 0 = 1
get_postion_markers_count(request_generator, 1) = 0 - 0 = 0
```

Опишемо зміну стану переходів:

get\_transition\_state(generate)=
$$\{1 + 1\}$$
  
get\_transition\_state(main\_process)= $\{1 + 1\}$   
get\_transition\_state(sub\_process)=  $\infty$ 

Опишемо вихідний стан:

$$state\_output(0.0) = \left\{ \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} \{2\} \\ \{2\} \\ \{\infty\} \end{pmatrix} \right\}$$

Опишемо, які з переходів виходять в даний момет часу:

Опишемо зміну маркерів позицій:

get\_postion\_markers\_count(request\_generator, 
$$2$$
) =  $0 + 0 = 0$   
get\_postion\_markers\_count(requests,  $2$ ) =  $0 + 0 = 0$   
get\_postion\_markers\_count(main\_server\_resource,  $2$ ) =  $0 + 1 = 1$   
get\_postion\_markers\_count(sub\_server\_resource,  $2$ ) =  $1 + 0 = 1$   
get\_postion\_markers\_count(request\_generator,  $2$ ) =  $0 + 0 = 0$ 

Опишемо зміну стану переходів: get\_transition\_state(generate)=  $\infty$  get\_transition\_state(main\_process)=  $\infty$  get\_transition\_state(sub\_process)=  $\infty$ 

$$state\_output(0.0) = \left\{ \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} \{\infty\} \\ \{\infty\} \\ \{\infty\} \end{pmatrix} \right\}$$

#### ВИСНОВОК

Під час комп'ютерного практикуму я ознайомився з бібліотекою PetriObjModelPaint для моделювання дискретно-подійних систем на основі стохастичних мереж Петрі та вивчив графічний редактор цієї бібліотеки. Це дало змогу краще зрозуміти принципи роботи з мережами Петрі для моделювання реальних систем.

У другому завданні я реалізував модель конвеєрної системи за допомогою алгоритму імітації PetriSim, провів її верифікацію, що підтвердило правильність роботи, та зробив висновки про її динаміку.

У третьому завданні створив модель системи управління запасами холодильників, провів верифікацію та аналіз ефективності роботи системи.

Четверте завдання полягало у моделюванні системи обробки запитів двома серверами з імовірністю звернення до допоміжного сервера 0,3. Я задав часові характеристики, побудував мережу Петрі та провів її верифікацію.

У п'ятому завданні розробив математичні рівняння для аналізу переходів і позицій мережі Петрі з завдання 4, що дозволяють описати поведінку системи та передбачити її реакцію на вхідні дані.