



УНИВЕРСИТЕТ ИТМО

# Цикл лекций по теме «Сети Петри»

## Лекция №2

автор – д.т.н., профессор Лисицына Л.С.

1. Понятие и структура СП
2. Классификация СП по структуре
3. Алгоритм преобразования СП в ординарную

## **4. Функционирование СП**

5. Покрывающее дерево СП
6. Классификация СП по динамическим свойствам
7. Динамические свойства автоматных СП
8. Динамические свойства синхрографов
9. Метод анализа динамических свойств СП на основе покрывающих деревьев

**Разрешенный переход** – это такой переход  $t_i \in T$ , для которого при заданном векторе маркировки выполняется следующее условие:

$$\forall p_k \in I(t_i) : \mu_k \geq \#(p_k, I(t_i))$$

**Срабатывание разрешенного перехода**  $t_i \in T$  – это неделимое локальное действие, в результате которого ёмкости позиций пересчитываются по следующему правилу:

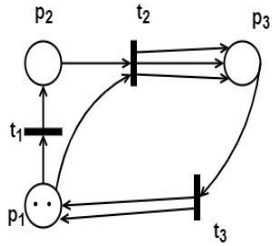
$$\forall p_k \in P : \mu'_k = \mu_k - \#(p_k, I(t_i)) + \#(p_k, O(t_i))$$

**Тупиковая маркировка** – это такой вектор  $\vec{\mu} = (\mu_1, \dots, \mu_n)$ , при котором в СП нет ни одного разрешенного перехода.

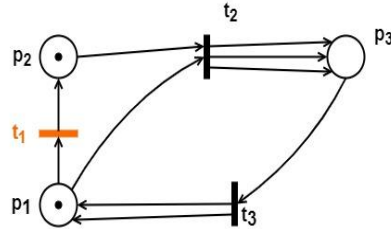
**Функционирование сети Петри** – это процесс последовательного срабатывания разрешенных переходов, в ходе которого происходит изменение емкостей позиций до тех пор, пока не будет получена тупиковая маркировка.

$$\mu[t_i > \mu']$$

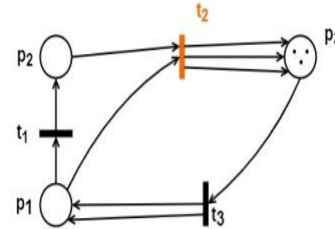
# Пример функционирования СП



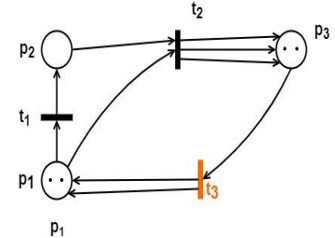
$(2,0,0)$



$(2,0,0)[t_1 > (1,1,0)$



$(1,1,0)[t_2 > (0,0,3)$

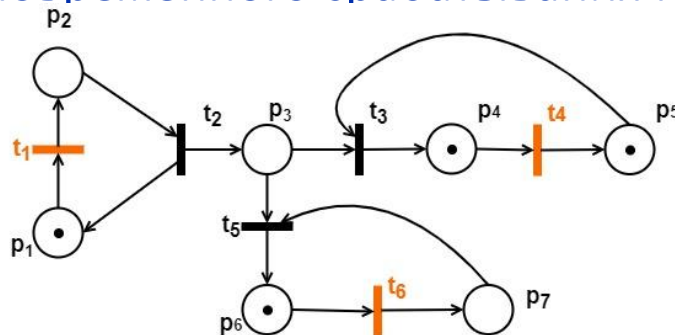
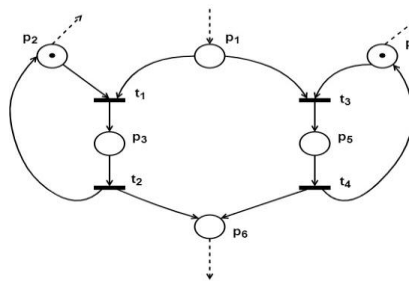


$(0,0,3)[t_3 > (2,0,2)$

$(2,0,0)[t_1, t_2, t_3 > (2,0,2)$

# Правила срабатывания переходов

1. Очередность срабатывания переходов.
2. Разрешение конфликтов.
3. Возможность одновременного срабатывания нескольких переходов.



$(1,0,0,1,1,0)[t_1, t_4, t_6 > (0,1,0,0,2,0,1)$

$(1,0,0,1,1,0)[t_1 + t_4 + t_6 > (0,1,0,0,2,0,1)$

Переход $t_i$	Множество $I(t_i)$	Множество $O(t_i)$
$t_1$	$\{p_1\}$	$\{p_2\}$
$t_4$	$\{p_4\}$	$\{p_5\}$
$t_6$	$\{p_6\}$	$\{p_7\}$

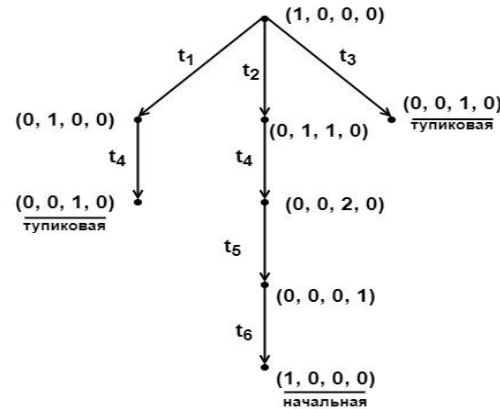
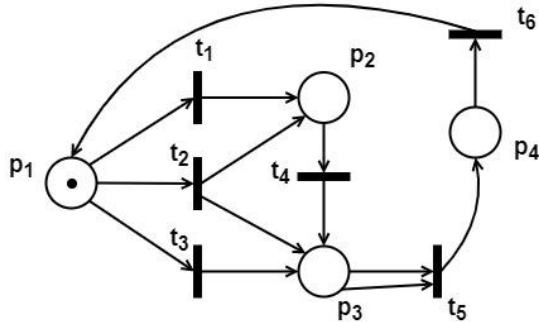
1. Понятие и структура СП
2. Классификация СП по структуре
3. Алгоритм преобразования СП в ординарную
4. Функционирование СП

## **5. Покрывающее дерево СП**

6. Классификация СП по динамическим свойствам
7. Динамические свойства автоматных СП
8. Динамические свойства синхрографов
9. Метод анализа динамических свойств СП на основе покрывающих деревьев

# Покрывающее дерево СП

**Покрывающее дерево СП** – это модель функционирования сети, представляющее собой корневое дерево, в котором вершины моделируют вектора маркировки, а дуги – разрешенные переходы.



**Множество достижимости СП** – это множество  $R(C, \mu_0)$ , включающее все вектора маркировок, достижимых в сети Петри в процессе ее функционирования.

$$R(C, \mu_0) = \{(1, 0, 0, 0), (0, 1, 0, 0), (0, 0, 1, 0), (0, 1, 1, 0), (0, 0, 2, 0), (0, 0, 0, 1)\}$$

1. Понятие и структура СП
2. Классификация СП по структуре
3. Алгоритм преобразования СП в ординарную
4. Функционирование СП
5. Покрывающее дерево СП

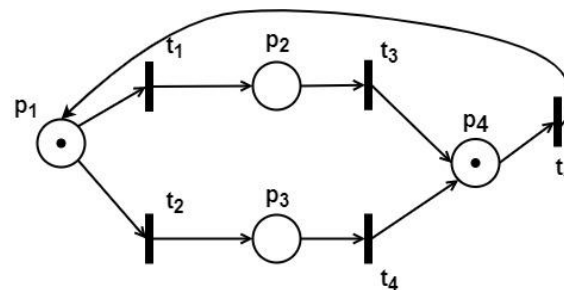
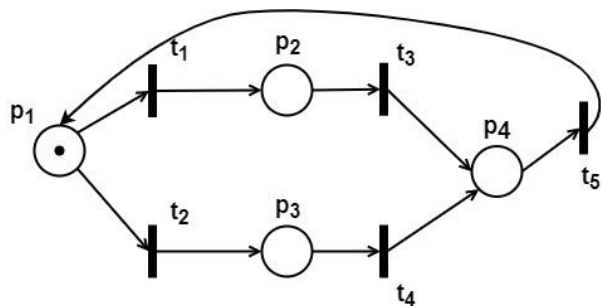
## **6. Классификация СП по динамическим свойствам**

7. Динамические свойства автоматных СП
8. Динамические свойства синхрографов
9. Метод анализа динамических свойств СП на основе покрывающих деревьев



**Безопасная СП** – это маркированная сеть Петри, в процессе функционирования которой емкости позиций могут быть только 0 или 1.

В противном случае СП называется **небезопасной**.

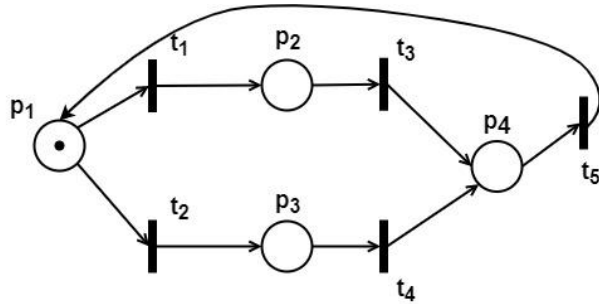


$$R(C, \mu_0) = \{(1,0,0,0), (0,1,0,0), (0,0,1,0), (0,0,0,1)\}$$

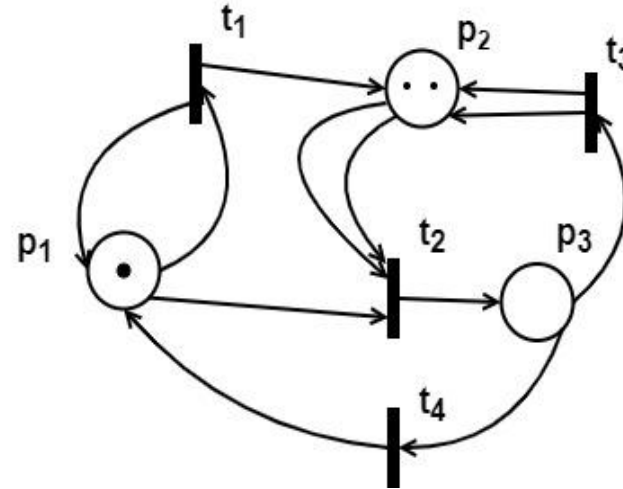
**Ограниченная СП** – это маркированная сеть Петри, в процессе функционирования которой емкости позиций не превышают некоторого числа  $k$

$$k = \max_{i=1}^n \max_{\mu \in R(C, \mu_0)} \mu(p_i) \cdot$$

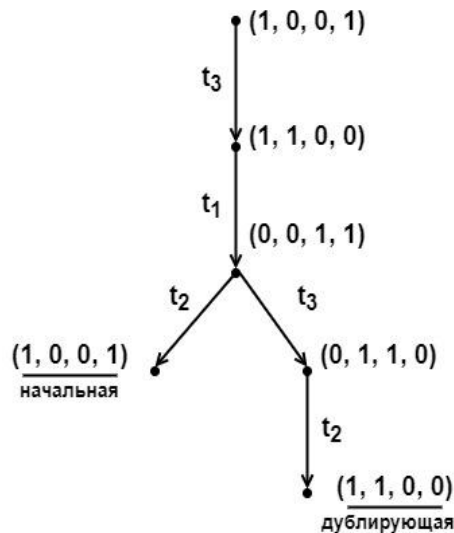
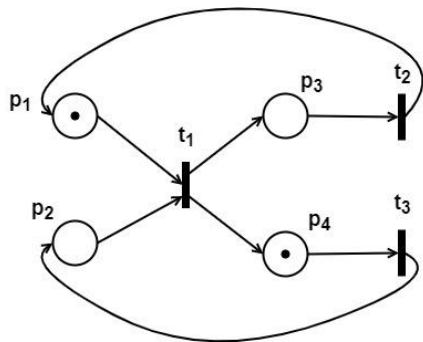
В противном случае СП называется **неограниченной**.



ограниченная с  $k=1$

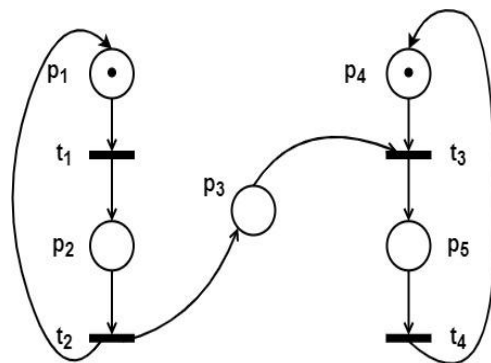
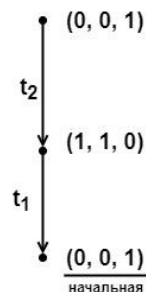
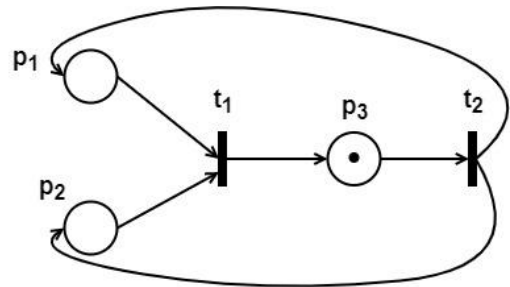


**Строго сохраняющаяся СП** – это маркированная сеть Петри, в процессе функционирования которой общее количество маркеров в сети остается постоянным, т.е.  $\forall \mu \in R(C, \mu_0): \sum_{i=1}^n \mu_0(p_i) = \sum_{i=1}^n \mu(p_i)$



Если СП не является строго сохраняющейся, то требуется продолжить исследование сохраняемости сети.

Сохраняющаяся СП – это маркированная сеть Петри, для которой существует такой ненулевой вектор  $c = (c_1, \dots, c_n)$ , что  $\forall \mu \in R(C, \mu_0): \sum_{i=1}^n \mu_0(p_i) \times c_i = \sum_{i=1}^n \mu(p_i) \times c_i$



$$R(C, \mu_0) = \{(0,0,1), (1,1,0)\}$$

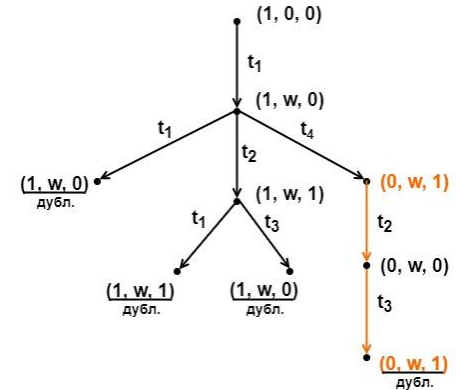
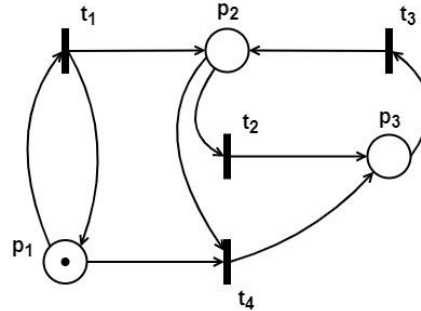
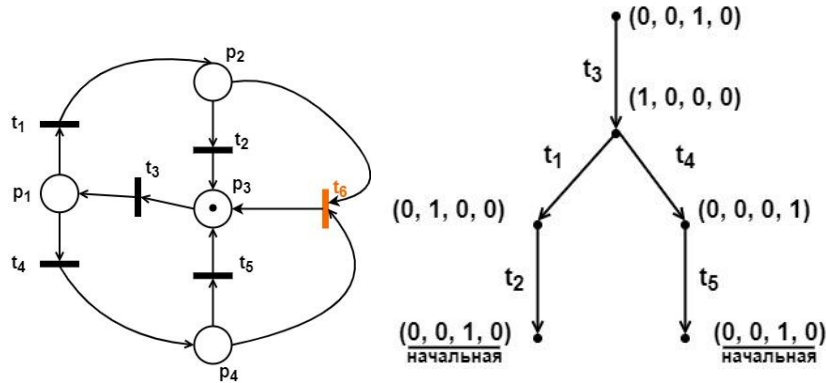
$$0 \times c_1 + 0 \times c_2 + 1 \times c_3 = a$$

$$1 \times c_1 + 1 \times c_2 + 0 \times c_3 = a$$

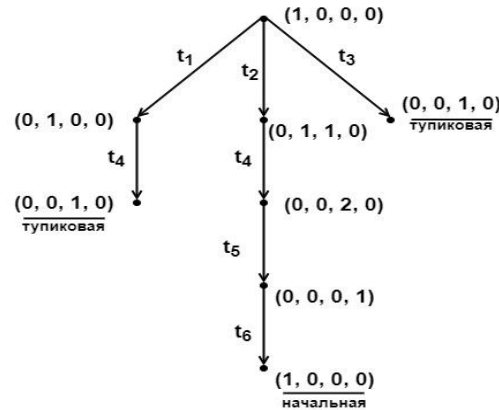
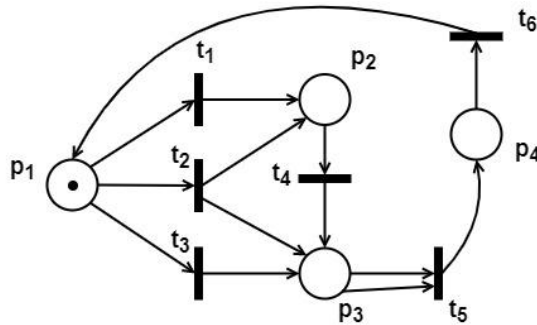
$$c = (1,1,2)$$

**Живая СП** – это маркированная сеть Петри, в процессе функционирования которой для любого перехода  $t_i \in T$  сохраняется потенциальная возможность для срабатывания после маркировки  $\mu$ , достижимой из маркировки  $\mu_0$ .  
В противном случае сеть **неживая**.

**Отсутствие тупиковых маркировок является необходимым условием живости сети.**



# Пример: динамические свойства СП



$$R(C, \mu_0) = \{(1, 0, 0, 0), (0, 1, 0, 0), (0, 0, 1, 0), (0, 1, 1, 0), (0, 0, 2, 0), (0, 0, 0, 1)\}$$

1. **Небезопасная**, т.к. емкость в позиции  $p_3$  может принимать значение 2
2. **Ограниченная**,  $k=2$
3. **Несохраняющаяся**, т.к. система линейных уравнений не имеет решений
4. **Неживая**, т.к. есть тупиковые маркировки

# Спасибо за внимание!

[www.ifmo.ru](http://www.ifmo.ru)

