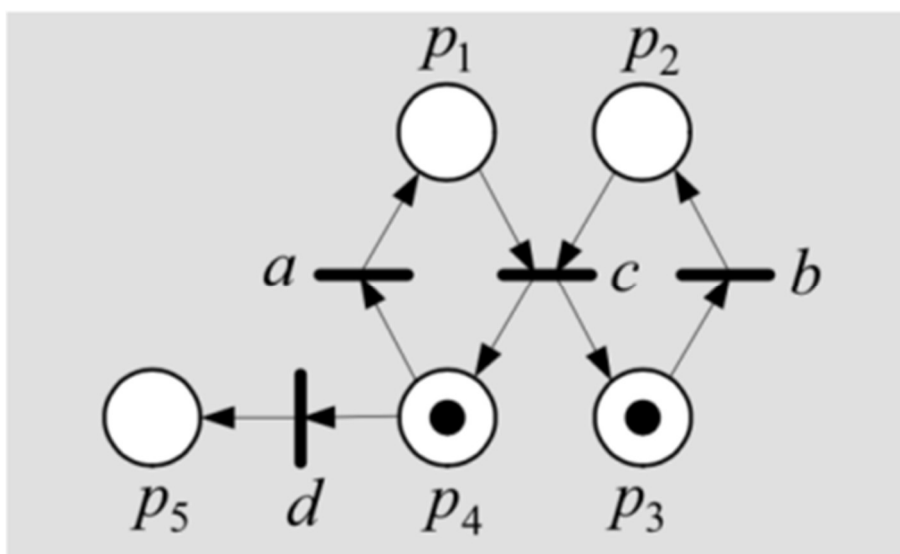


Сеть Петри №1



Матрицы сети

Places (p_1, p_2, p_3, p_4, p_5)

Transitions (t_1, t_2, t_3, t_4)

Input Matrix: A_i (4×5):

0	0	0	1	0
0	0	1	0	0
1	1	0	0	0
0	0	0	1	0

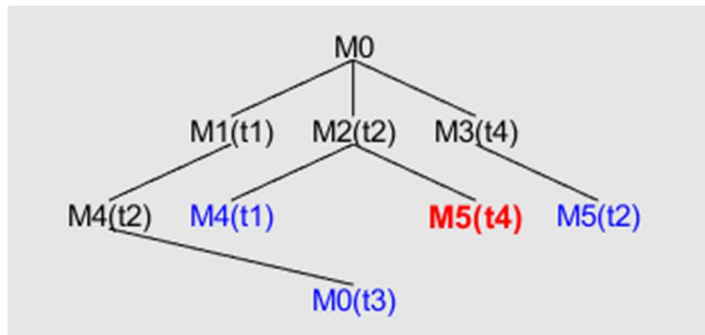
Output Matrix: A_o (4×5):

1	0	0	0	0
0	1	0	0	0
0	0	1	1	0
0	0	0	0	1

Incidence Matrix: $A = A_o - A_i$

1	0	0	-1	0
0	1	-1	0	0
-1	-1	1	1	0
0	0	0	-1	1

Диаграмма маркировок



$M[p1, p2, p3, p4, p5]$

$M0 = [0, 0, 1, 1, 0]$

$M1 = [1, 0, 1, 0, 0]$

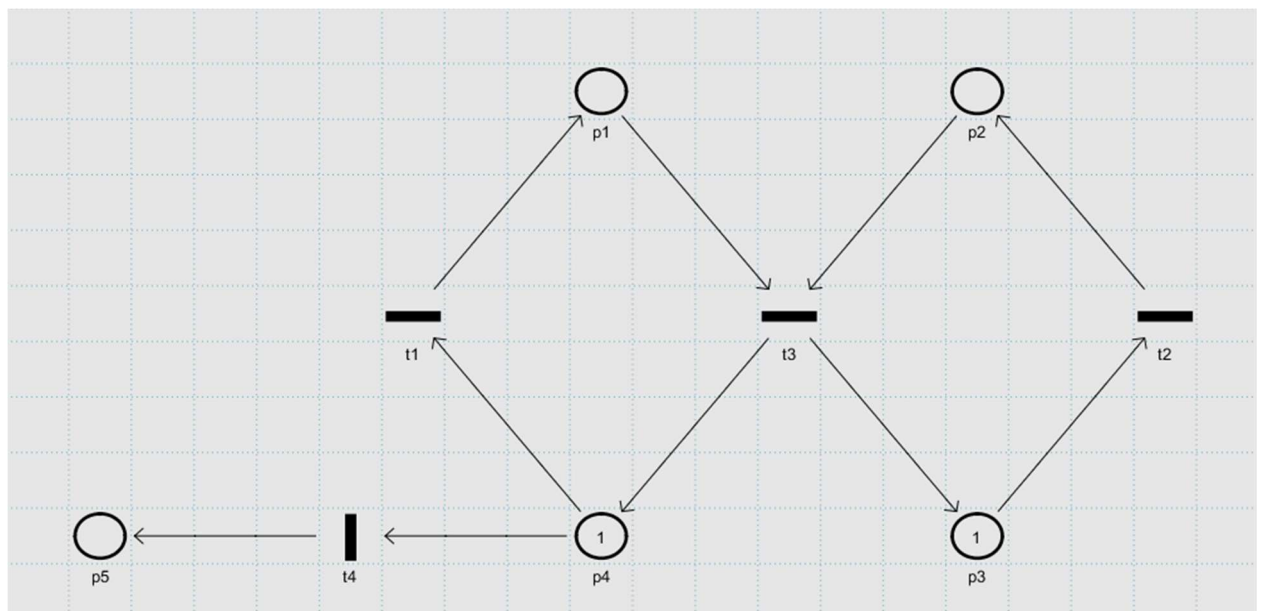
$M2 = [0, 1, 0, 1, 0]$

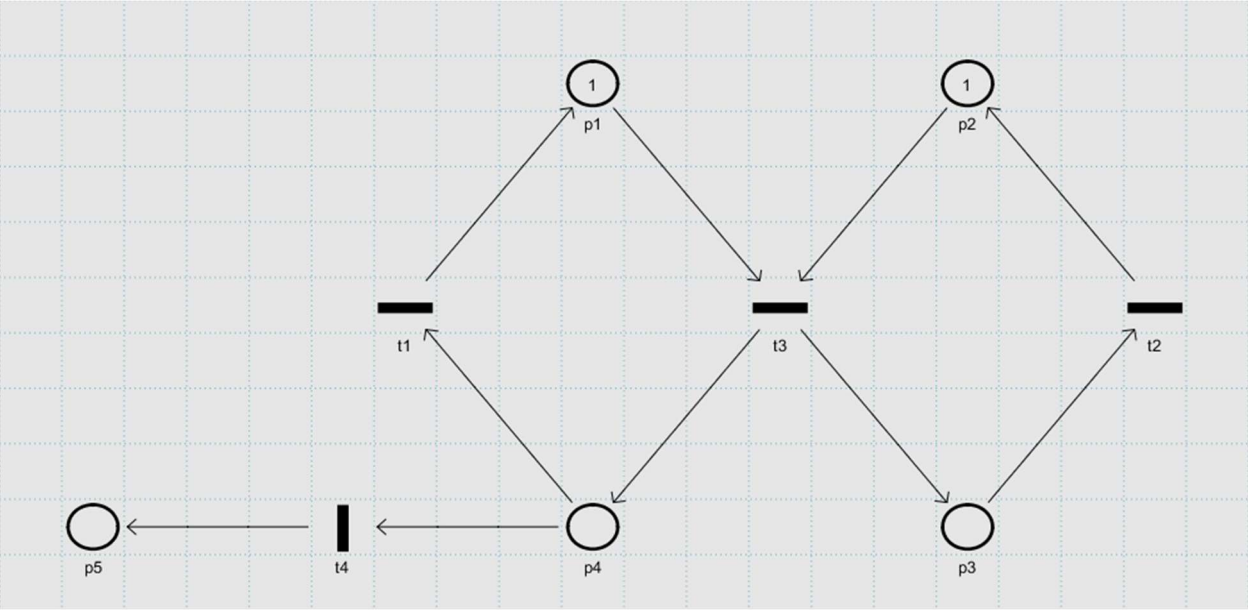
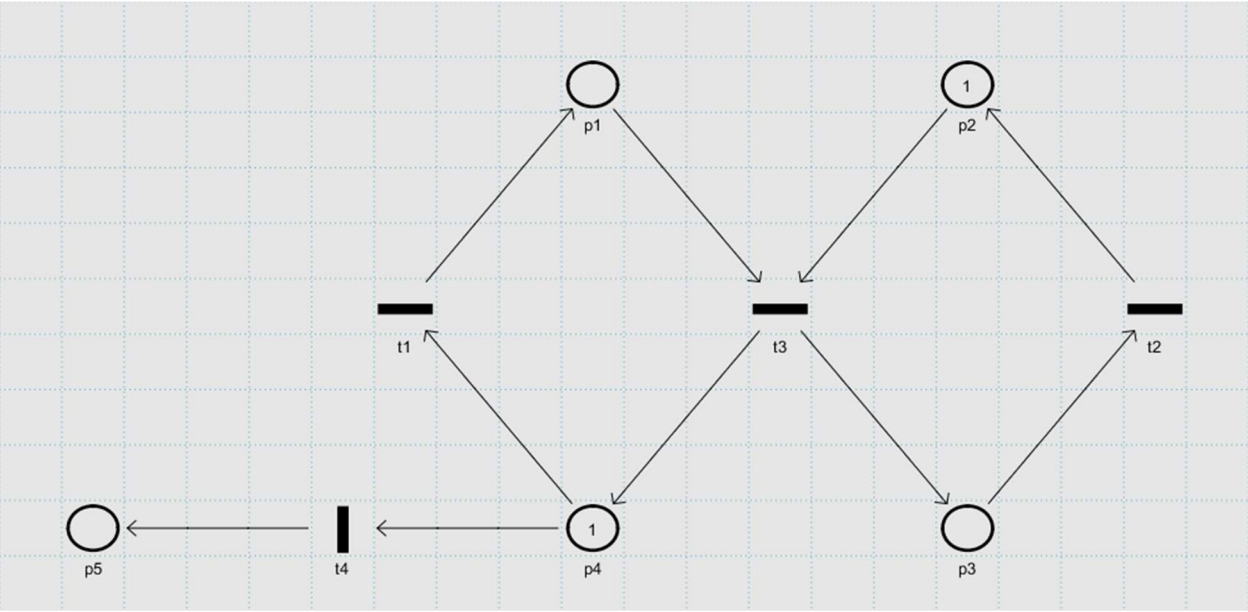
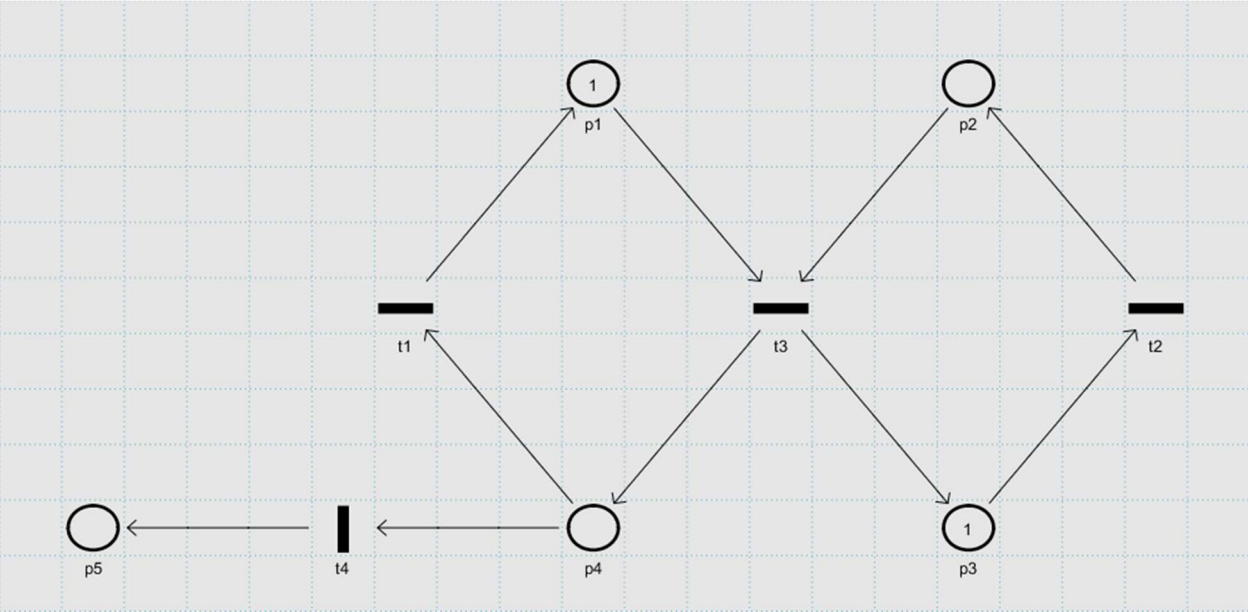
$M3 = [0, 0, 1, 0, 1]$

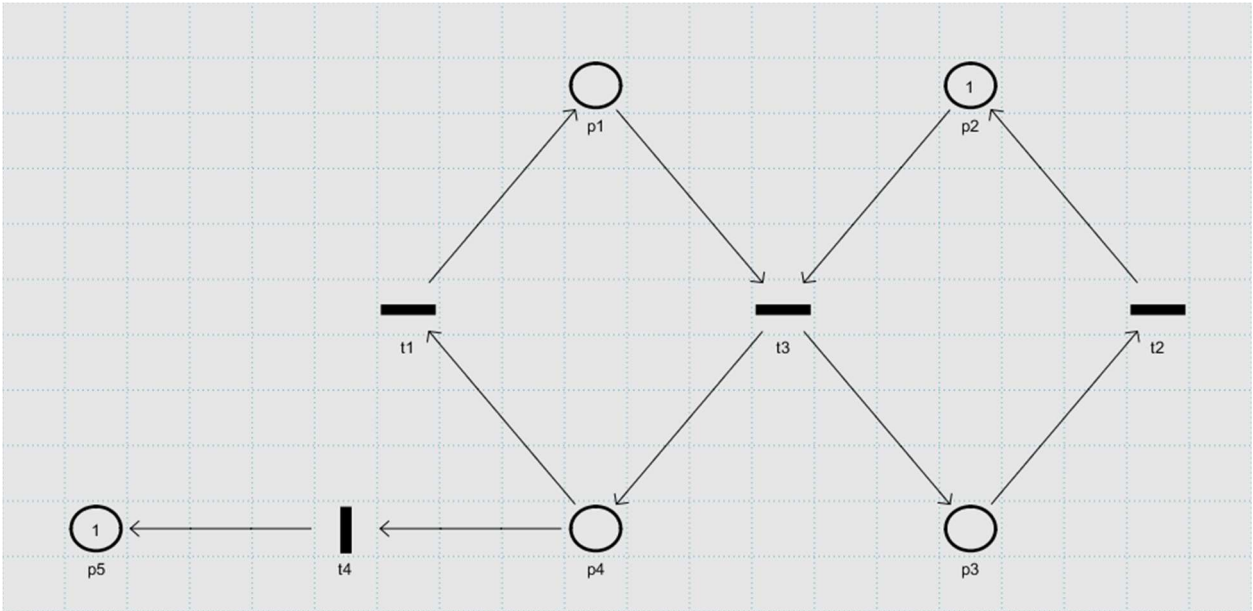
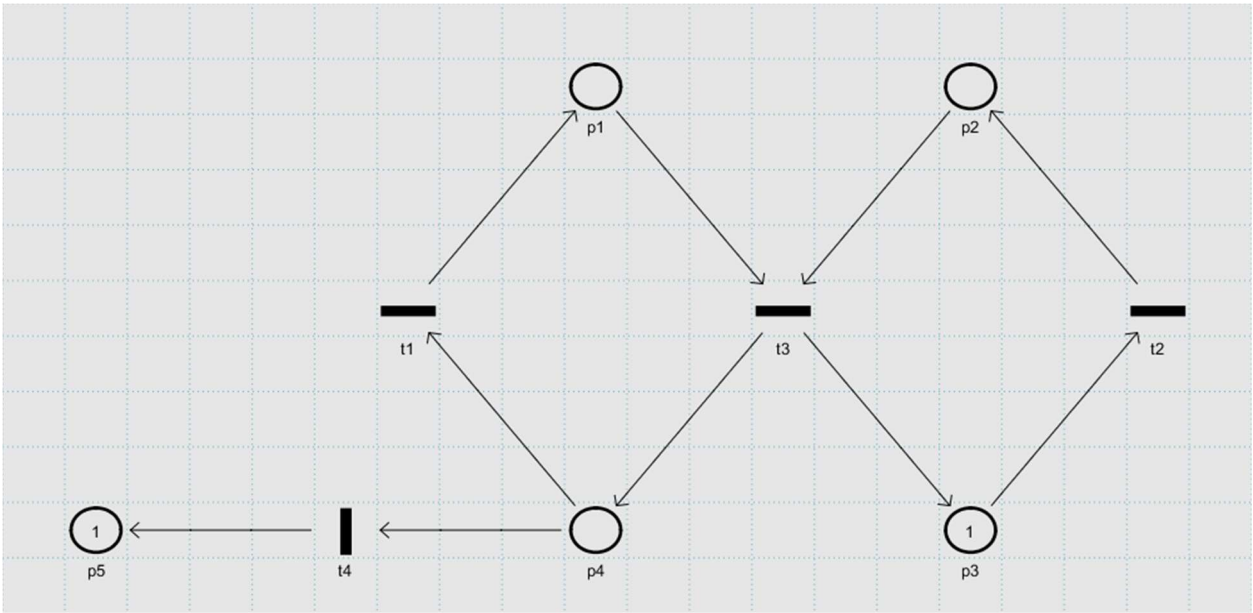
$M4 = [1, 1, 0, 0, 0]$

$M5 = [0, 1, 0, 0, 1]$

Все возможные маркировки







Классификация по динамическим ограничениям

- 1- ограниченная, т.к. число маркеров в каждой позиции никогда не будет больше, чем 1.
- безопасная, т.к. сеть – 1-ограниченная.
- ограниченная, т.к. сеть – 1-ограниченная.
- 1-консервативная, т.к. общее число маркеров постоянное.
- консервативная, т.к. сеть – 1-консервативная.

Сеть не является живой(активной), т.к. существует достижимая тупиковая маркировка, при которой все переходы будут заблокированы. Также сеть не является устойчивой, т.к. присутствуют переходы $t1(a)$ и $t4(d)$ и срабатывание одного из них приводит к снятию возбуждения второго.

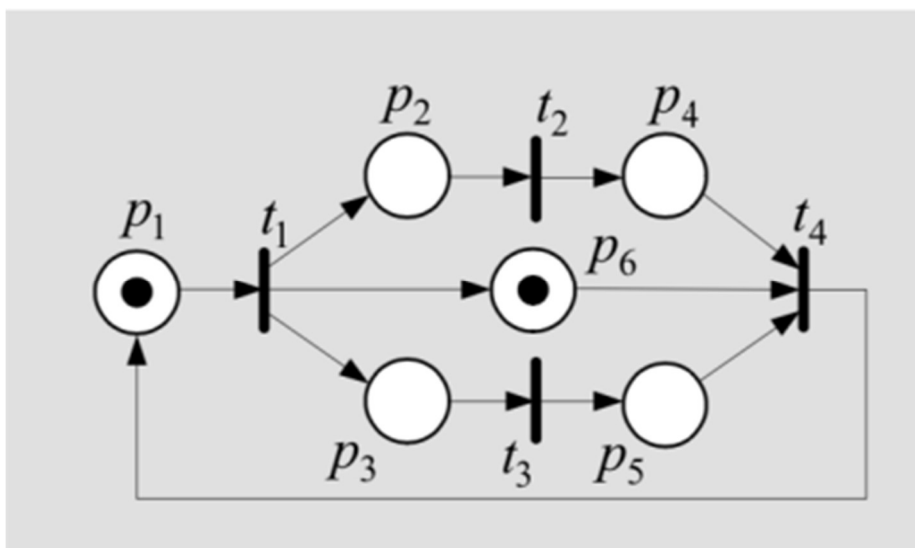
Классификация по статическим ограничениям

- сеть свободного выбора, т.к. позиция $p4$ единственна для переходов $t1(a)$ и $t4(d)$.

Сеть не является маркированным графом, т.к. есть позиции ($p4$, $p5$), которые не имеют ровно один входной и один выходной переходы. Сеть не является автономной, т.к. существует переход $t3(c)$, который содержит больше чем одну входную и больше чем одну выходную позиции. Также сеть не является бесконфликтной, т.к. позиция $p4$ является выходной позицией для двух переходов, для которых она не является входной.

Для сети возможно параллельное срабатывание нескольких переходов.

Сеть Петри №2



Матрицы сети

Places (p1, p2, p3, p4, p5, p6)

Transitions (t1, t2, t3, t4)

Input Matrix: A_i (4 x 6):

1	0	0	0	0	0
0	1	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0
0	0	0	1	1	1

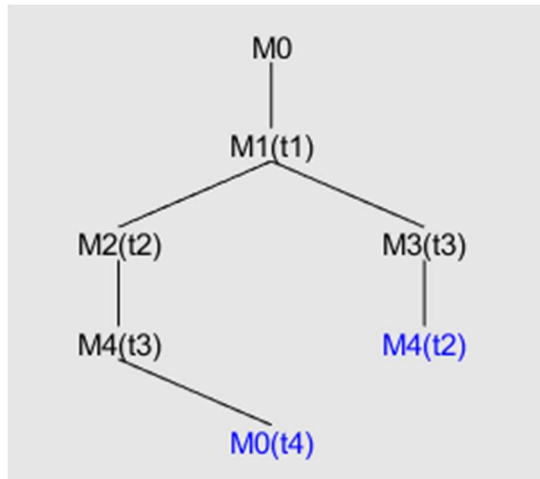
Output Matrix: A_o (4 x 6):

0	1	1	0	0	1
0	0	0	1	0	0
0	0	0	0	1	0
1	0	0	0	0	0

Incidence Matrix: $A = A_o - A_i$

-1	1	1	0	0	1
0	-1	0	1	0	0
0	0	-1	0	1	0
1	0	0	-1	-1	-1

Диаграмма маркировок



$M[p1, p2, p3, p4, p5, p6]$

$M0 = [1, 0, 0, 0, 0, 1]$

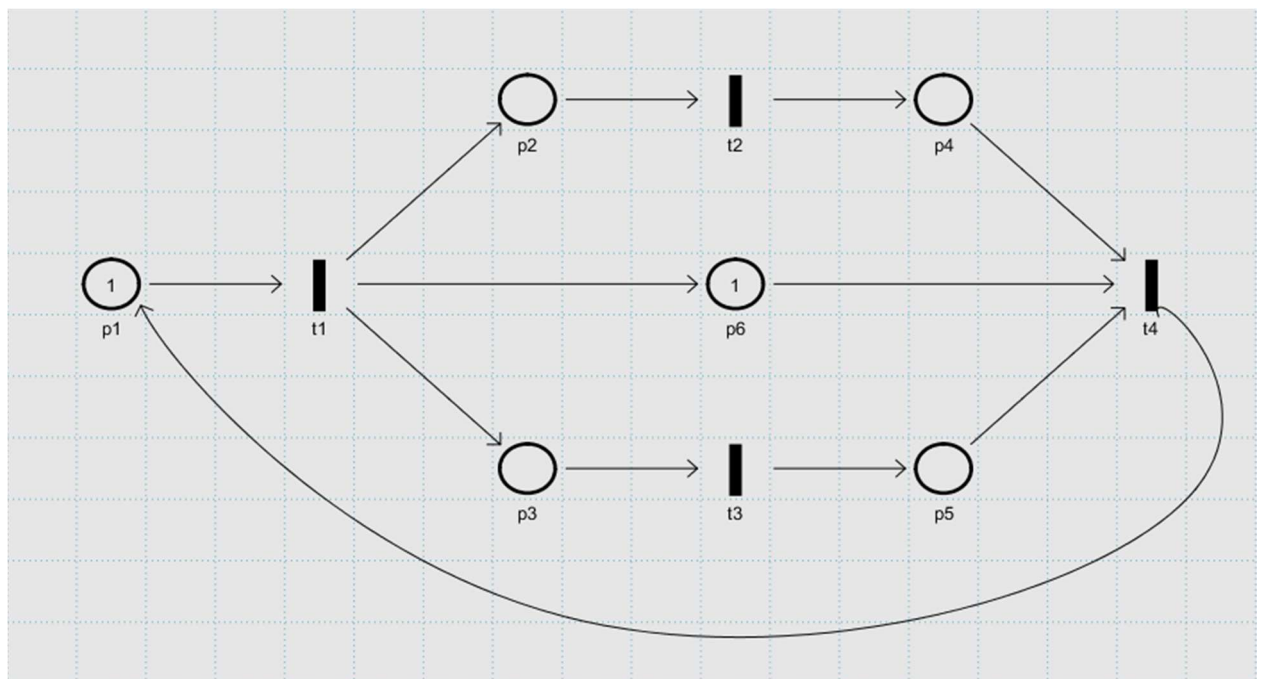
$M1 = [0, 1, 1, 0, 0, 2]$

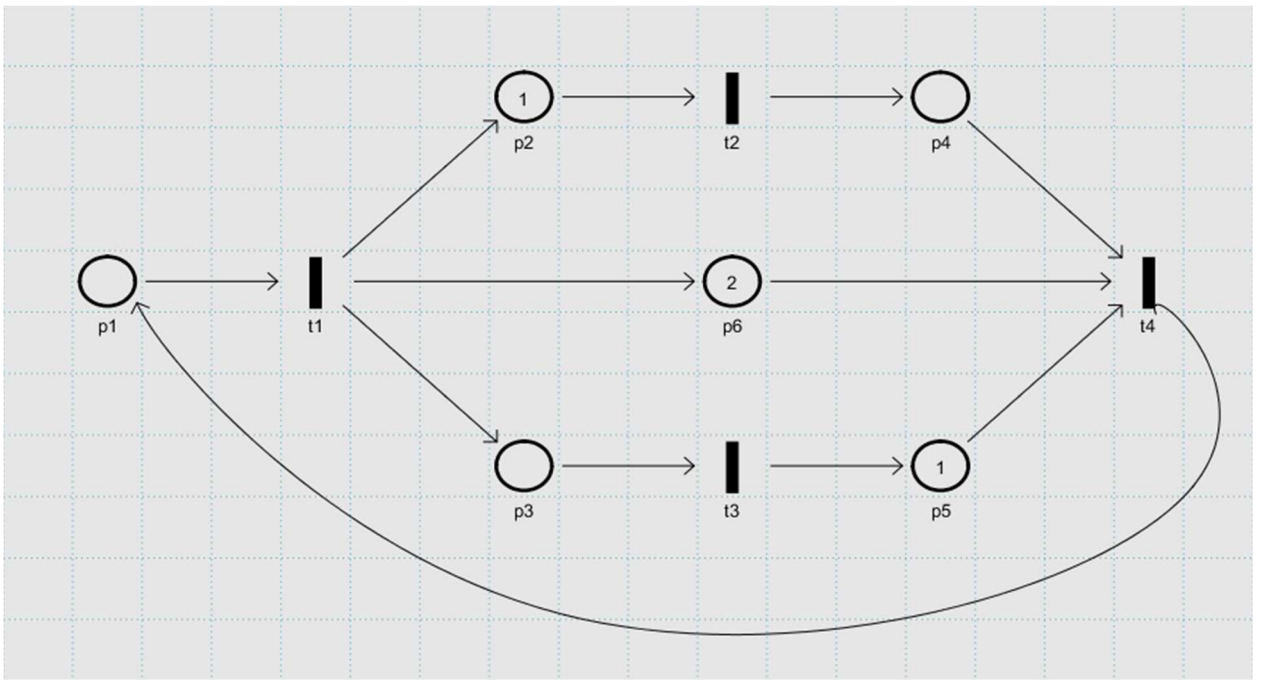
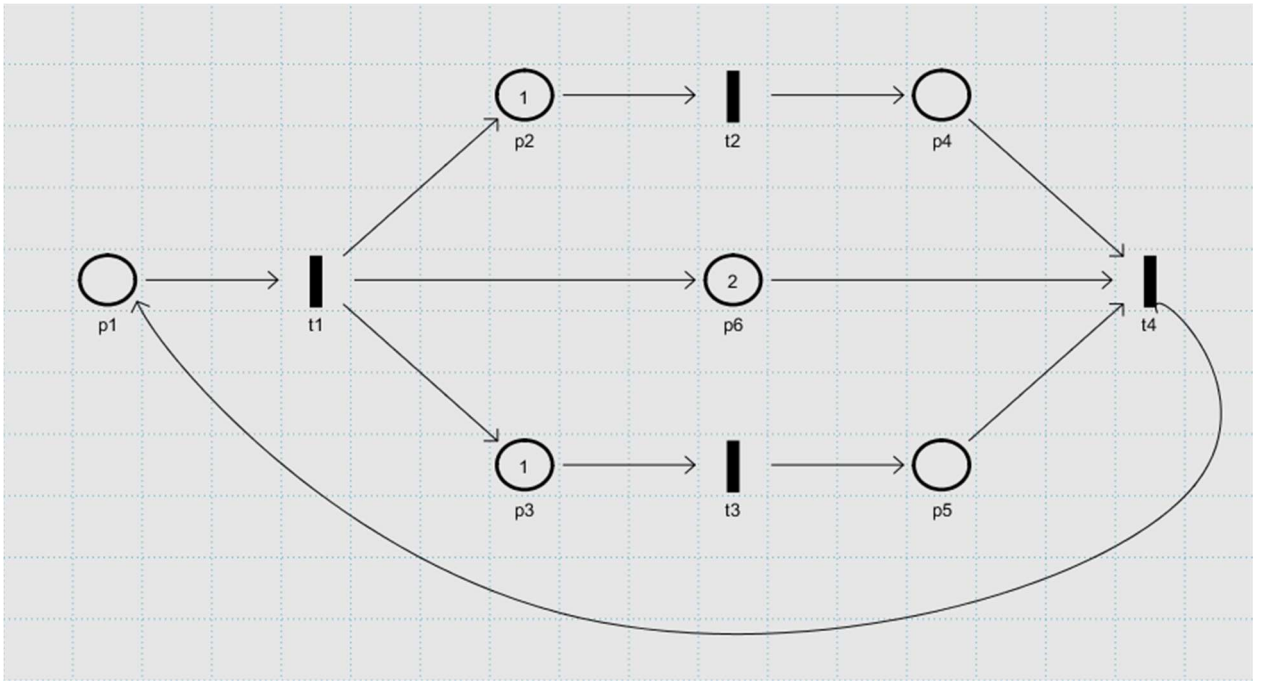
$M2 = [0, 0, 1, 1, 0, 2]$

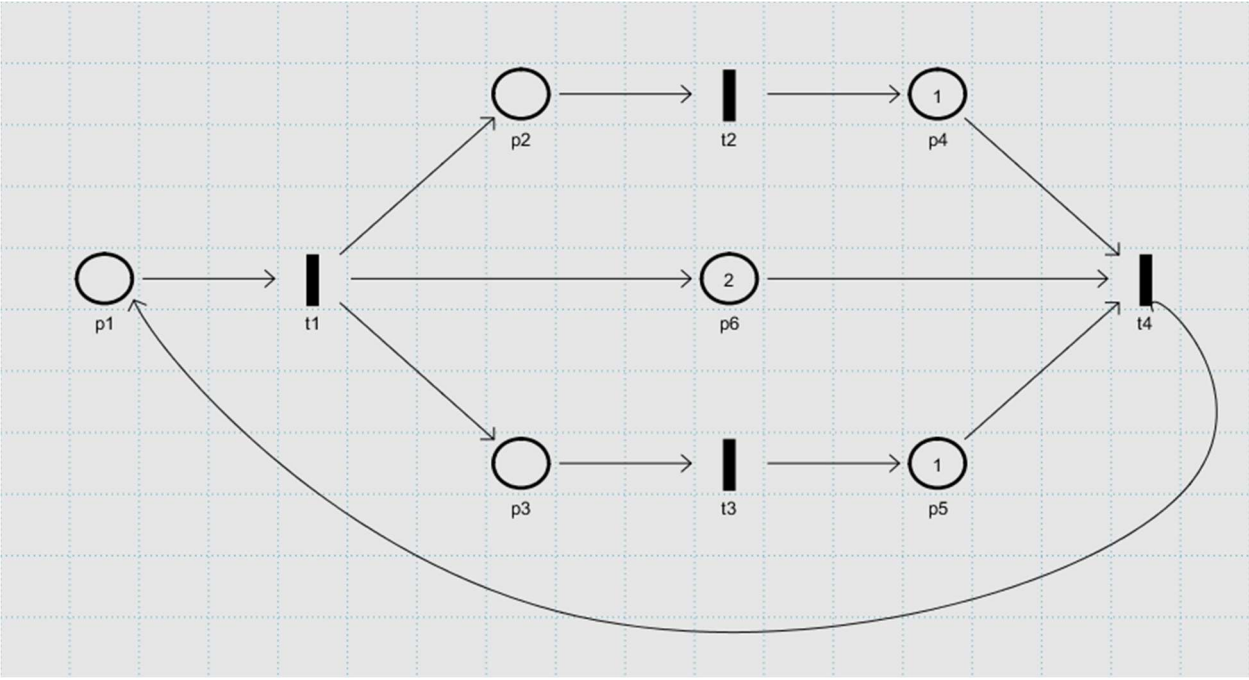
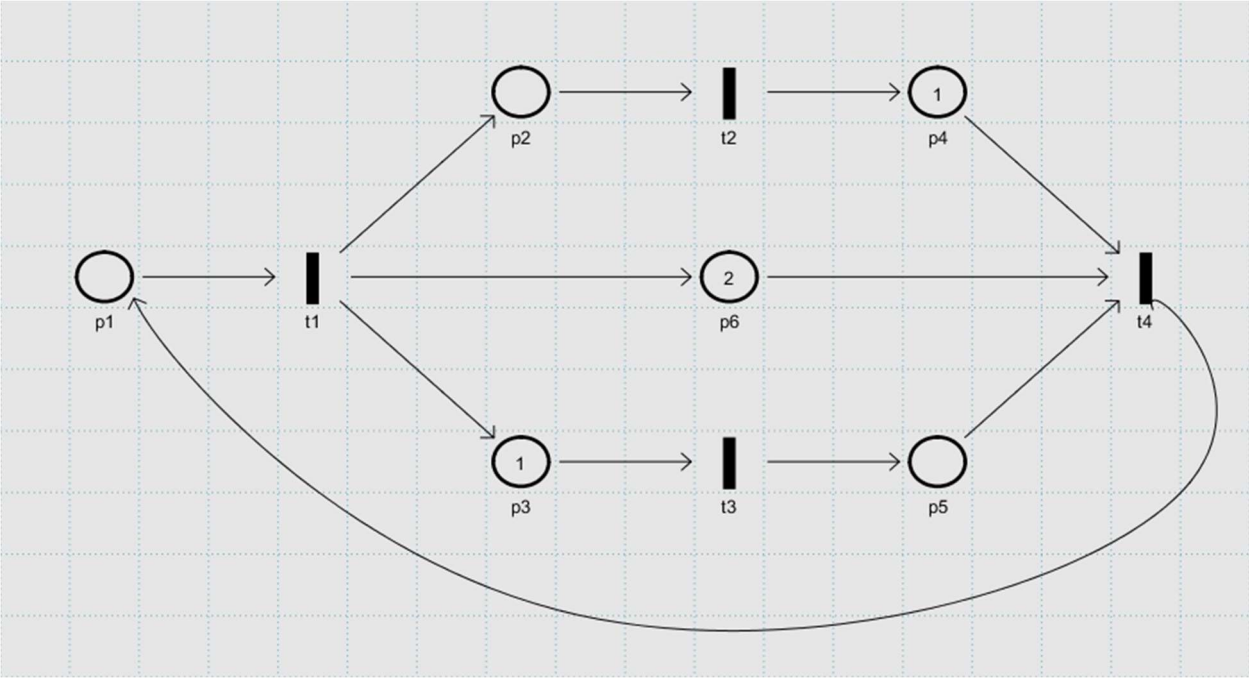
$M3 = [0, 1, 0, 0, 1, 2]$

$M4 = [0, 0, 0, 1, 1, 2]$

Все возможные маркировки







Классификация по динамическим ограничениям

- 2-ограниченная, т.к. значение каждой позиции никогда не будет больше, чем 2.
- ограниченная, т.к. сеть – 2-ограниченная.
- консервативная, т.к. можно подобрать коэффициенты (3, 1, 1, 1, 1, 1), при которых будет выполняться равенство.
- живая(активная), т.к. нет достижимой тупиковой маркировки.
- устойчивая, т.к. сеть – бесконфликтная.

Сеть не является безопасной, т.к. она не 1-ограниченная. Также сеть не является 1-консервативной, т.к. общее число маркеров непостоянное.

Классификация по статическим ограничениям

- сеть свободного выбора, т.к. нет позиций, которые являются входными для нескольких переходов.
- маркированный граф, т.к. для каждой позиции существует ровно один входной и один выходной переходы.
- бесконфликтная, т.к. каждая позиция является выходной для одного перехода.

Сеть не является автономной, т.к. существует переход t_1 , который содержит больше чем одну выходную позицию, и переход t_4 , который содержит больше чем одну входную позицию.

Для сети возможно параллельное срабатывание нескольких переходов.