Акулич Кирилл,853404,Лабораторная работа 4

Для моделирования сетей петри был использован язык Питон. Пару слов о реализации.

1. Для представления сетей петри во время их работы используется их матричное представление. Ведь в таком случае переходы можно осуществлять переходы и проверять некоторые св-ва сети используя элементарные матричные операции(сложение векторов и покомпонентное сравнение)

4.2.2. Матричные уравнения

Второй подход к анализу сетей Петри основан на матричном представлении сетей Петри. Альтернативным по отношению к определению сети Петри в виде (P, T, I, O) является определение двух матриц D^- и D^+ , представляющих входную и выходную функции. (Они эквивалентны функциям F и B определения Хэка сетей Петри, см. разд. 2.6.) Каждая матрица имеет m строк (по одной на переход) и n столбцов (по одному на позицию). Определим $D^-[j, i] = \#(p_i, I(t_j))$, а $D^+[j, i] = \#(p_i, O(t_j))$. D^- определяет входы в переходы, D^+ — выходы.

Матричная форма определения сети Петри (P, T, D^-, D^+) эквивалентна стандартной форме, используемой нами, но позволяет дать определения в терминах векторов и матриц. Пусть e[j] — m-вектор, содержащий нули везде, за исключением j-й компоненты. Переход t; представляется m-вектором $e[j]^2$.

Теперь переход t_j в маркировке μ разрешен, если $\mu \gg e[j] \cdot D^-$, а результат запуска перехода t_j в маркировке μ записывается как

$$\delta(\mu,\ t_j) = \mu - e\ [j]\cdot D^- + e\ [j]\cdot D^+ =$$

$$= \mu + e\ [j]\cdot (-D^- + D^+) = \mu + e\ [j]\cdot D,$$
 где $D = D^+ - D^-$ — составная матрица изменений.

- 2. Для анализа сетей используется графовое представление сетей петри.(Анализ с помощью матриц не очень удобен,т.к. пока нету в python возможности решать квадратные системы уравнений).
- 3. Для проверки правильности работы используем пакет для анализа сетей из MathLab

Анализ первой сети

определим сеть с помощью матриц и зададим начальное состояние сети(mu_0)

```
D_input = np.array([
    [0,0,0,1,0],
    [1,1,0,0,0],
    [0,0,1,0,0],
    [0,0,0,1,0]])
D_output = np.array([
    [1,0,0,0,0],
```

```
[0,0,1,1,0],
  [0,1,0,0,0],
  [0,0,0,0,1]])

D = D_output - D_input

mu_0 = (0,0,1,1,0)
```

Схема из лабораторной

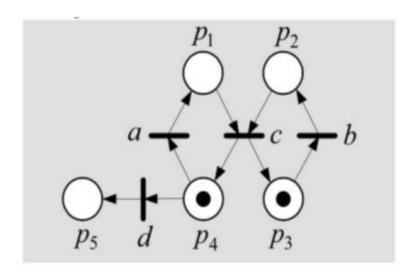


Схема из МатЛаб

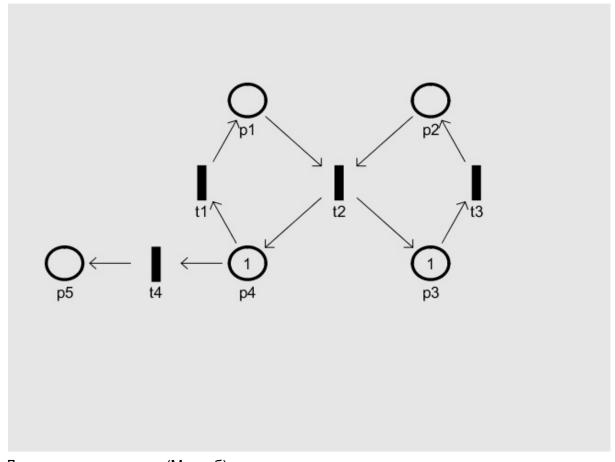
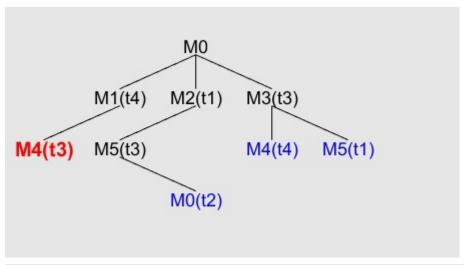
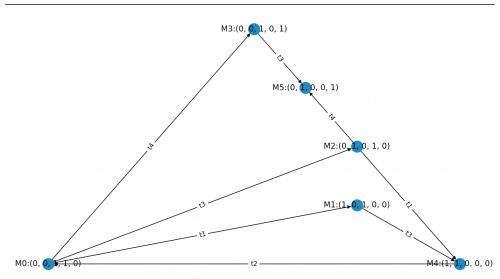


Диаграмма маркировок(Матлаб):



Coverability Tree - Text Mode																		
From	Fired	То	From	Fired	То	From	Fired	То	From	Fired	То	From	Fired	То	From	Fired	То	
M0	t1	M1	M0	t2	M2	M0	t4	M3	M1	t4	<u>M4</u>	M2	t4	M5	М3	t1	M4	
M3	t2	M5	M5	t3	M0													
M[p1,p2,p3,p4,p5]																		
M0 = [0,0,1,1,0]							M1 = [0,0,1,0,1]						M2 = [1,0,1,0,0]					
		M3 = [0	0,1,0,1,0	0]		M4 = [0, 1, 0, 0, 1]						M5 = [1,1,0,0,0]						

Диаграмма маркировок(программа)



Свойства сети

• Тупиковая(неживая). Существует состояние (0,1,0,0,1), из которого нет возможности выбраться

```
def isLive(G):
   for node in G.nodes:
      if len(list(G.neighbors(node))) == 0:
           return False
   else:
      return True
```

• Сеть является ограниченной, k = 1.

lef Bounded(G,inifinity_nodes):

```
if len(inifinity_nodes)!=0:
    return mp.inf
nodes = G.nodes
return max([max(node) for node in nodes])
```

- Является безопасной, т.к ограничена и k=1
- Является консервативной(сумма в состояниях постоянна)

```
def Conservative(G):
    sums = [sum(node) for node in G.nodes]
    return len(set(sums)) == 1
```

• Срабатывание переходов одновременно.Возможно, например из состояния (0, 1, 0, 1, 0) с помощью переходов t1 t3

```
def ParallelTransavtions(G,D_input):
    for node in G.nodes:
        neighbors = G.neighbors(node)

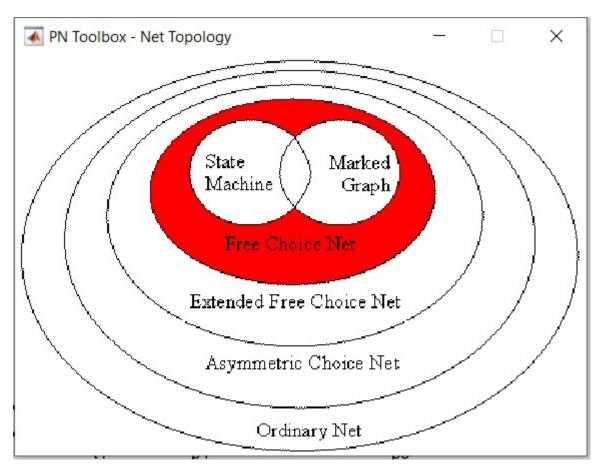
    if len(list(neighbors)) < 2:
        continue
    for i in range(mp.shape(D_input)[0]):
        new_state = np.array(node) - D_input[i]
        if np.any(new_state<0):
            continue
        for j in range(i+1,mp.shape(D_input)[0]):
            if np.all((new_state - D[j])>=0):
                print(f'Параллельное срабатывание вохможно: Из состояния {node})

с помощью переходов t{i+1} t{j+1}')
            return
    print('Параллельное срабатывание невозможно')
```

• Сеть является сетью свободного выбора. Т.к для любых tieT и pieI(ti) позиция рі является либо единственной входной позицией перехода ti, либо этот переход имеет единственную входную позицию.

```
def if_freechoice_net(D_input,D_output):
    for i in range(np.shape(D_input)[0]):
        for j in range(np.shape(D_output)[1]):
            if D_input[i,j] >1 or D_output[i,j] > 1:
                return False
    return True
```

Проверка типа сета в матлаб



Метод для определения достижимости вершин в графе

```
def can_be_reachable(G, source, target):
    return nx.has_path(G, source, target)
```

Анализ второй сети

Структура сети

```
D_input = np.array([
    [0,0,0,1,0],
    [1,1,0,0,0],
    [0,0,1,0,0],
    [0,0,0,1,0]])

D_output = np.array([
    [1,0,0,0,0],
    [0,0,1,1,0],
    [0,1,0,0,0],
    [0,0,0,0,1]])

D = D_output - D_input
mu_0 = (0,0,1,1,0)
```

Схема из лабораторной

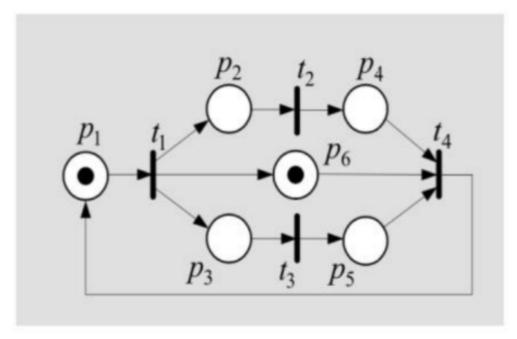
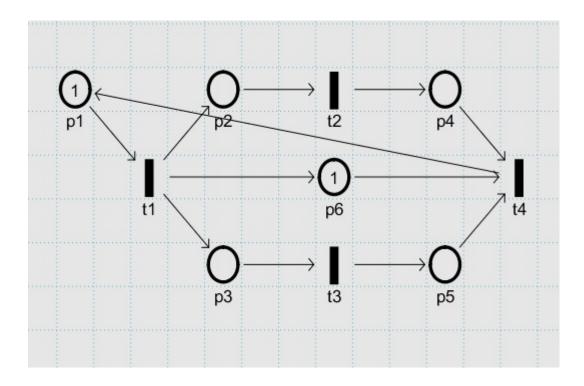
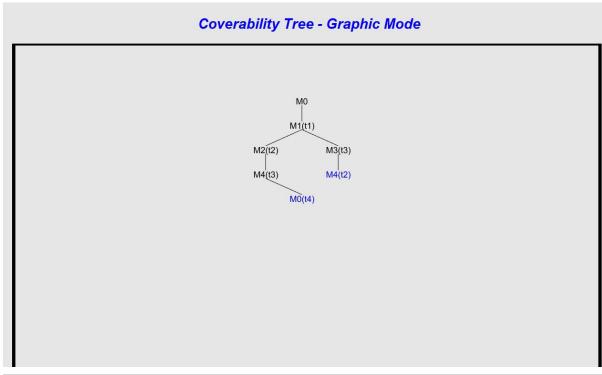


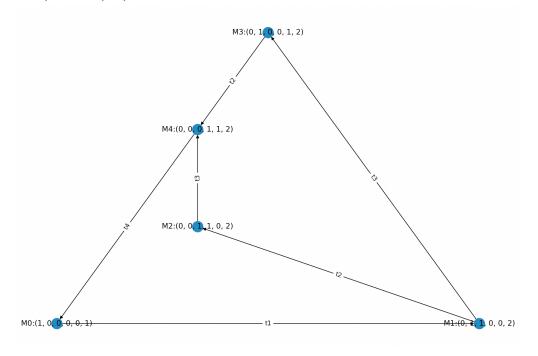
Схема из МатЛаб





Coverability Tree - Text Mode																	
From	Fired	То	From	Fired	То	From	Fired	То	From	Fired	То	From	Fired	То	From	Fired	То
M0	t1	M1	M1	t2	M2	MI	t3	M3	M2	t3	M4	М3	t2	M4	M4	t4	M0
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]										

Диаграмма программы



Анализ сети

- Сеть является живой, т.к. каждый переход является потенциально срабатывающим при любой маркировке
- Сеть является ограниченной, k = 2
- Сеть не является безопасной, так как ограничена и k = 2.
- Сеть не является консервативной, т.к сумма фишек в состоянии не постоянна
- Сеть является маркированным графом,т.к.каждая позиция имеет в точности по одному входному и одному выходному переходу.

```
def is_marked_graph(D_input,D_output):
    for i in range(np.shape(D_input)[1]):
        if sum(D_input[:,i]) !=1 or sum(D_output[:,i])!=1:
            return False
    return True
```

Тип сети согласно матлаб

