

Описание и преобразование управляющих процессов.

Сети Петри и их
модификация.

Основная задача начального этапа проектирования УА – выбор формализованного языка.

Основные понятия – базис сетей Петри:

1. событие;
2. условие.

Сеть Петри – структура УП



это последовательность процедур

Условия → событие

Состояние системы – это множество условий

Событие → новые условия →

→ изменение состояния системы

События – множество переходов

$$T = \{t_0, t_1, \dots, t_r\}$$

Условия – множество позиций

$$A = \{a_0, a_1, \dots, a_f\}$$

I – входная функция

связь T и A

O – выходная функция

I – отображает $t_v (v=0 \dots r)$ в мн-во

позиций $I(t_v)$ – **входные позиции перехода**

O – отображает t_v в мн-во позиций

$O(t_v)$ – **выходные позиции перехода**

a_μ - входная позиция t_v , если $a_\mu \in I(t_v)$

a_μ - выходная позиция t_v , если $a_\mu \in O(t_v)$

Сеть Петри – $N = (A, T, I, O)$

Пример:

$$A = \{a_0, a_1, a_2, a_3, a_4\}$$

$$T = \{t_0, t_1, t_2, t_3, t_4\}$$

$$I(t_0) = a_0 \quad I(t_1) = a_1$$

$$I(t_2) = a_2 \quad I(t_3) = a_3$$

$$I(t_4) = a_4$$

$$O(t_0) = a_1 \quad O(t_1) = a_2$$

$$O(t_2) = a_3 \quad O(t_3) = a_4$$

I – матрица следования

O – матрица предшествования

Графическое представление сети Петри

Типы вершин:

1. позиции – « O »
2. переходы – « $-$ »

if (a_μ - вход для t_ν), then (дуга $a_\mu \rightarrow t_\nu$)
if (a_μ - выход для t_ν), then (дуга $t_\nu \rightarrow a_\mu$)



$G = (V, W)$ – ориентированный
двудольный мультиграф, где

V – множество вершин

W – множество направленных дуг

$$V = A \cup T \quad A \cap T = \emptyset$$

позиция – условие



Выполнение условия – маркировка
позиции

(метка – «точка» в позиции)



Если несколько точек –

то «емкость условия»

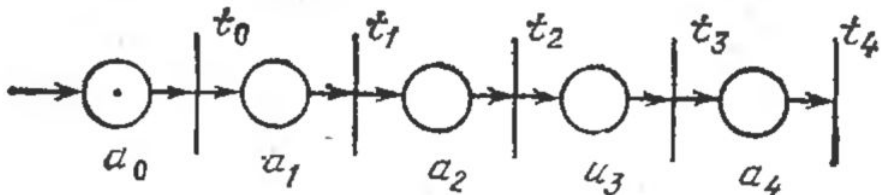
f-вектор маркировки сети Петри.

$N = (A, T, I, O, M_0)$, где

M_0 – вектор начальной маркировки

Пример:

$M_0 = (1, 0, 0, 0, 0)$



распределение меток в позициях



порядок выполнения сети

↑ - *зависит от*

последовательности реализации
переходов

переход реализуется если он активен,

т.е.

число меток во вх. позиц. \Rightarrow числу дуг,
соединяющих ее с эти переходом

Разрешающие метки

реализация активного перехода



замена маркировки сети

M

на

M' (непосредственно достижимая из M)

Достоинства языка сети Петри:

1. позволяет описывать параллельные процессы;
2. имеет средства для задания конфликтных состояний.

q

$\omega > q$

Выполнение сети \rightarrow связанные последовательности:

1. реализуемых переходов
2. маркировок M_0, M_1, M_2, \dots

Безопасная сеть Петри.

1. запрещено наличие кратных дуг между позициями и переходами;
2. вектор маркировки может содержать лишь 0 и 1;
3. реализация активного перехода возможна, если ни 1 из его выходных позиций не содержит меток – число меток в любой позиции не больше 1;
4. конечное число состояний – 2^f при f позициях.

Ограниченная сеть Петри.

$k \rightarrow k$ -безопасная позиция или k -ограниченная

$k' \geq k$ – k' -безопасной

k_{\max}

Ограничение оригинальной сети Петри – моделирование примитивных событий.

это сеть позиция-переход



автоматная сеть



маркированный граф

сети с предикатами на переходах



расширение ее описательных возможностей

Введение позиции времени в сети Петри.

1. Временные сети: переход – t ;
2. Тайм-аутные сети: переход – a и b .

Тайм-аутные сети Петри.

$$0 \leq a \leq b$$

q

$$(q+a) \quad (q+b)$$

Помеченные сети Петри.

метка – цвет

1 позиция – несколько цветов

Численные сети Петри.

1. метки любой природы и величины;
2. условия активизация и результата реализации независимы;
3. при реализации переходов изменяется маркировка входных и выходных позиций и содержимое памяти данных

Использование дуг разных типов в сети Петри.

Существуют:

1. Простые дуги:

- 1.1. активизирующая;
- 1.2. сдерживающая;
- 1.3. входная;
- 1.4. выходная;

2. Составные дуги:

- 2.1. активизирующая входная;
- 2.2. сдерживающая выходная.

**Управляющие процессы и их
формализованное описание.**

Простейший линейный последовательный процесс – оригинальная сеть Петри.

A_i – процедуры ($i = 0 - k$)

операторные функциональные блоки – ОФБ

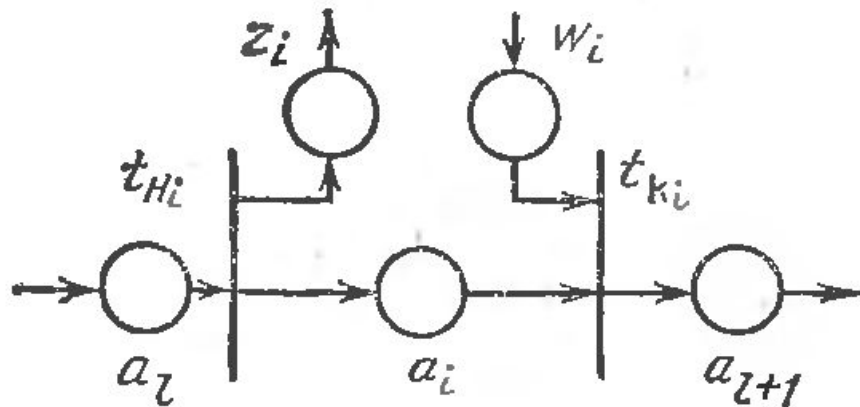
Процедура – переход сети Петри – t_i ($i = 0 - k$)

a_j ($j = 0 - f$) – позиции

Фазы выполнения процедуры:

1. начало;
2. выполнение;
3. Окончание.

Подсеть Петри для процедуры A_i .



где:

t_{Hi} и t_{Ki} – переходы

z_i и w_i – внешние позиции

t_{Hi} – начало процедуры A_i

метки в z_i – включение ОФБ _{i}

метки в a_i – выполнение A_i

метки в w_i – окончание ОФБ _{i}

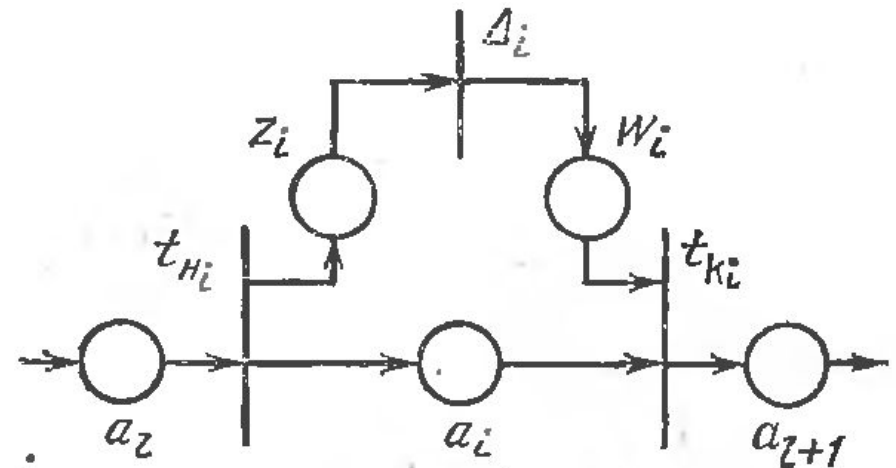


срабатывание перехода t_{Ki}



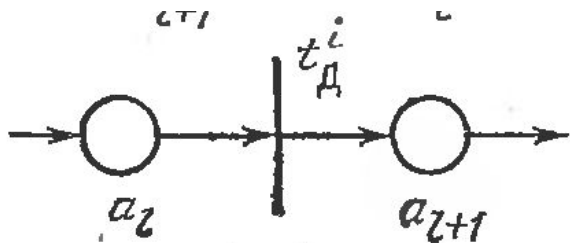
метки в a_{i+1} – завершение A_i

Δ_i – непримитивный переход этой же сети Петри



Если выполнение процедуры – неделимое событие, то:

фрагмент с t_{Hi} , t_{Ki} , Δ_i и z_i , a_i, ω_i – на t_d^i



Это длительный переход.

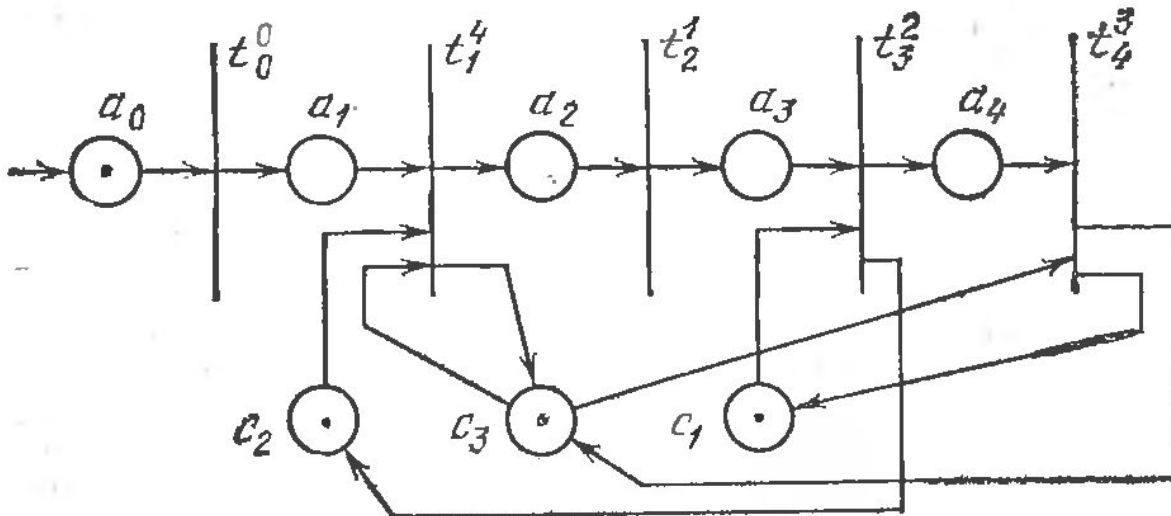
У него есть время выполнения.

Функциональные ресурсы (ФР)

Собственный ФР

Разделяемый ФР

Пример:



C_i ($i = 0 - l$) – разделяемые ресурсы

q – число экземпляров i -го ФР



q – кратность ресурса $C_i - C_i^q$



его могут использовать $\alpha \leq q$ процедур

при $q=1$ - у ресурса 2 состояния $q+1$

внутренние или собственные ресурсы

Процедуры A_i линейного процесса:

1. $\{C_B^i\}$ – множество ФР – уже владеет;
2. $\{C_3^i\}$ – множество ФР – запрашивает;
3. $\{C_0^i\}$ – множество ФР – освобождает.

Процесс из 5-и последовательно выполняемых процедур A_i при следующем распределении 3-х ФР C_j :

$A_1(\{C_2\}, \{-\}, \{-\})$;

$A_2(\{C_2\}, \{C_1\}, \{C_2\})$;

$A_3(\{C_1\}, \{C_3\}, \{C_1, C_3\})$;

$A_4(\{-\}, \{C_2, C_3\}, \{C_3\})$.

C_j – ресурсные внутренние позиции

T_d^i – длительные переходы

a_μ – основные внутренние позиции

Пример:

Если для $A_i - \{C_B^i\} = C_1, \{C_3^i\} = C_3, C_4$ и $\{C_O^i\} = C_1, C_4,$

то $A_i(\{C_1\}, \{C_3, C_4\}, \{C_1, C_4\})$

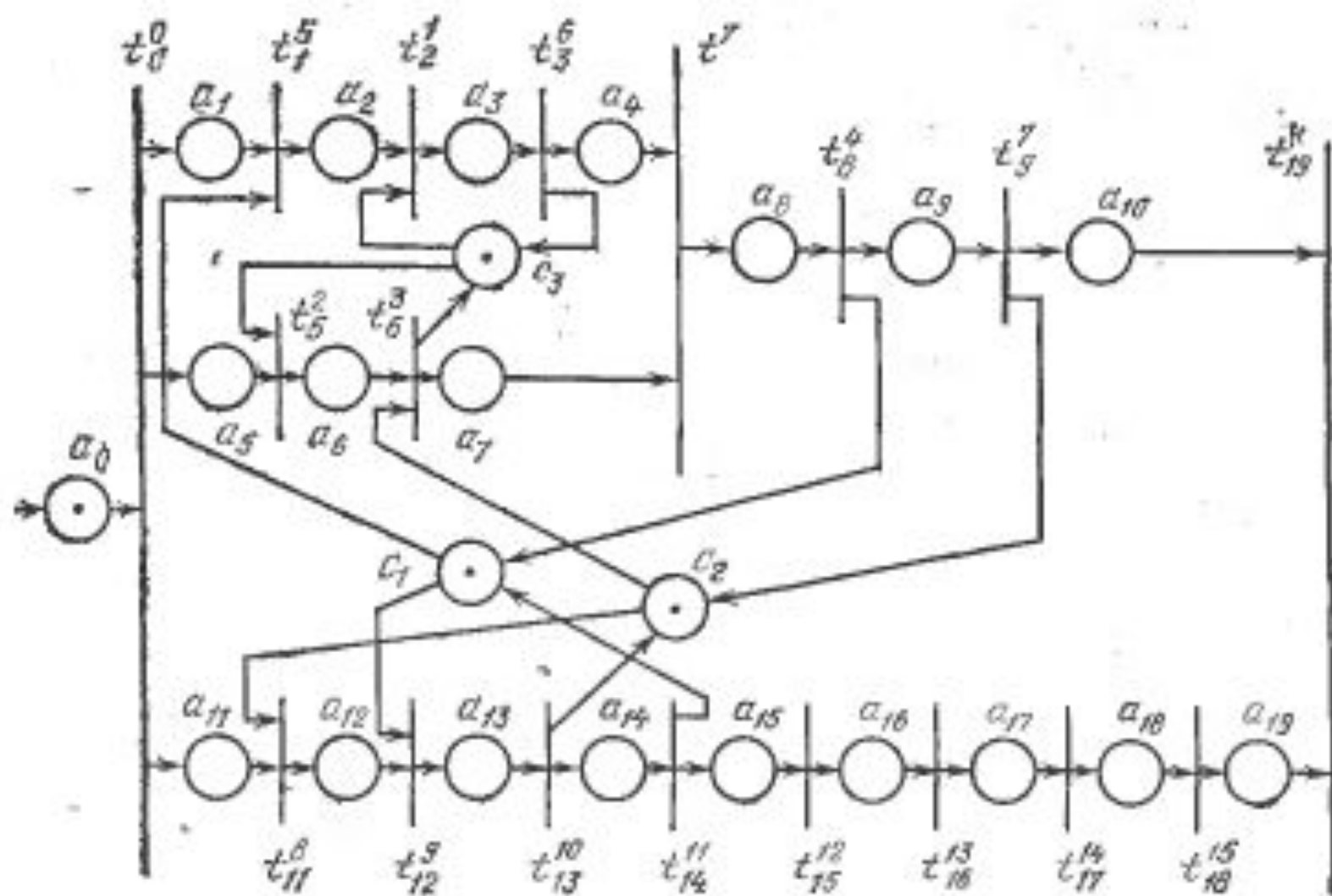
$\{C_3^i\} \cap \{C_B^i\} = \emptyset$

Иногда: $\{C_B^i\} = \emptyset$ и $\{C_3^i\} = \{C_O^i\}$

Особенности описания параллельного линейного процесса в сети Петри.

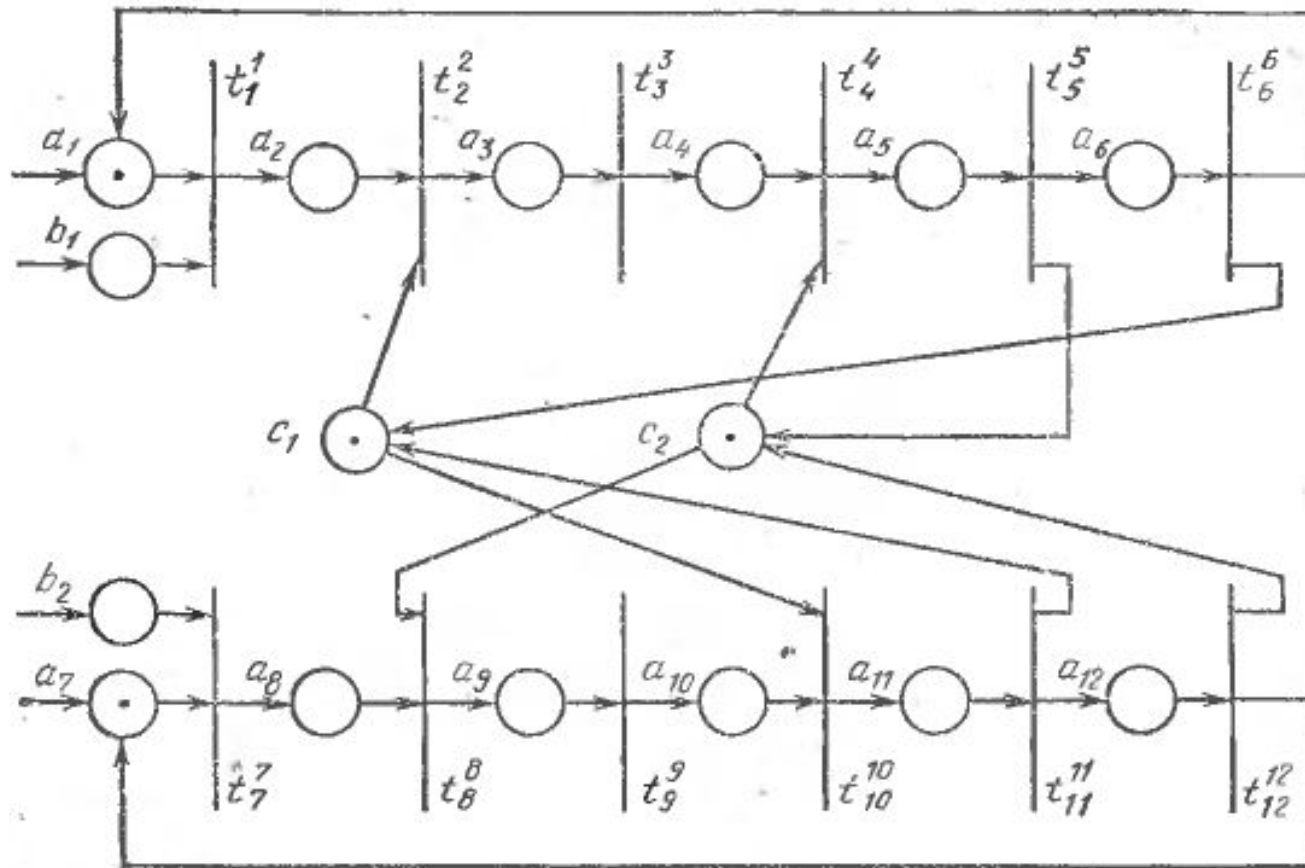
1. длительные переходы – процедуры;
2. t_R – переходы распараллеливания;
3. t_S – переходы соединения;
4. наличие элементарных подпроцессов;
5. собственные ФР подпроцесса

Пример:



$A_1(\{C_1\}, \{C_3\}, \{-\})$; $A_2(\{-\}, \{C_3\}, \{-\})$; $A_3(\{C_3\}, \{C_2\}, \{C_3\})$;
 $A_4(\{C_1, C_2\}, \{-\}, \{C_1\})$; $A_5(\{-\}, \{C_1\}, \{-\})$; $A_6(\{C_1, C_3\},$
 $\{-\}, \{C_3\})$; $A_7(\{C_2\}, \{-\}, \{C_2\})$; $A_8(\{-\}, \{C_2\}, \{-\})$; $A_9(\{C_2\},$
 $\{C_1\}, \{-\})$; $A_{10}(\{C_1, C_2\}, \{-\}, \{C_2\})$; $A_{11}(\{C_1\}, \{-\}, \{C_1\})$.

Пример:



Особенности описания разветвленного процесса в сети Петри.

1. позиции альтернативного разветвления;
2. позиции альтернативного соединения;
3. набор значений логических условий в конфликтных переходах альтернативного разветвления;

Логические ресурсы системы – ЛР.

D_i ($i = 1 - m$) – ЛР

в ЛР D_s проверяется p_s – условие

Внутренние ЛР

A_i ($\{P_1^i\}, \{P_2^i\}$)

Пример:

A_i ($\{p_1, p_2\}, \{p_2, p_3\}$)

$p_s - \{P_2^i\}$ – изменяется $A_i \rightarrow D_s$ – занято

$p_s - \{P_1^i\}$ – не изменяется $A_i \rightarrow D_s$ – не занято

Описание ЛР в сети Петри.

d_s – наличие метки – нет монополии

D_s d_s^1 – наличие метки – $p_s = 1$

d_s^0 – наличие метки – $p_s = 0$

Пример 1:

A_i зависит от ЛУ ($p_s \in D_s$)

и изменяет его (p_s)

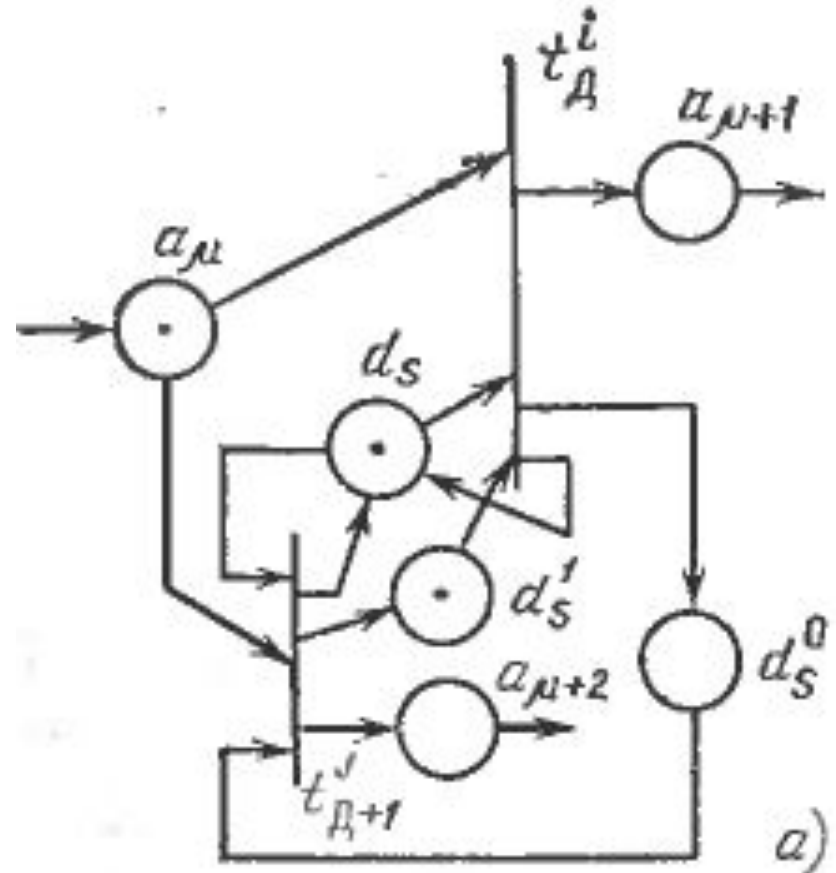
A_i ($\{p_s, p_s\}$) и A_j ($\{p_s, p_s\}$)

входные позиции для t_D^i (t_D^j):

a_μ, d_s и d_s^1 (d_s и d_s^0)

выходные позиции для t_D^i (t_D^j):

$a_{\mu+1}$ ($a_{\mu+2}$), d_s и d_s^0 (d_s и d_s^1)



Пример 2:

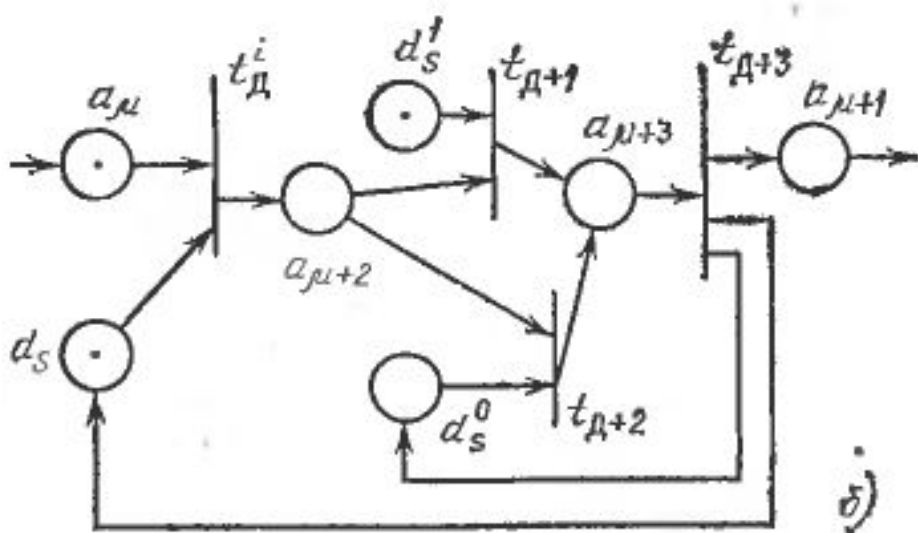
A_i не зависит от p_s , но меняет его.

входные позиции t_d^i :

a_μ, d_s

Т.к. p_s не проверяется в начале, то:

1. удаляется метка из d_s^0 (или d_s^1)
2. помещается метка в d_s^0 (или d_s^1)
если после A_i $p_s = 0$ (или 1)



Пример 3:

A_i зависит от p_s , но не меняет его.



новый тип дуг – **неизменяющиеся**.

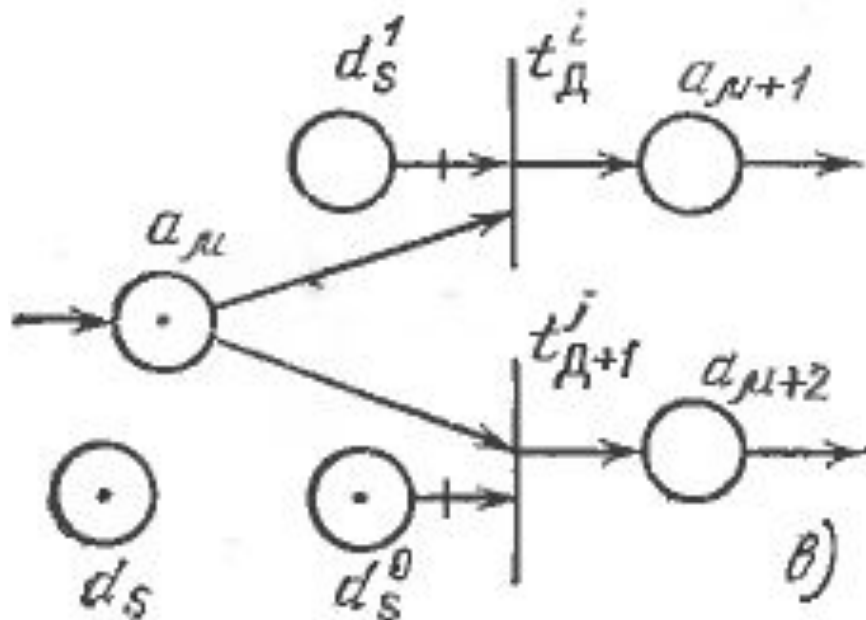
t_v с a_μ неизменяющейся дугой, то

в a_μ должна быть метка, но она **не удаляется**

Если $A_i (\{p_s\}, \{-\})$, то d_s^1 с t_d^i
неизменяющейся дугой

Если $A_i (\{p_s\}, \{-\})$, то d_s^0 с t_d^j
неизменяющейся дугой

d_s не используется



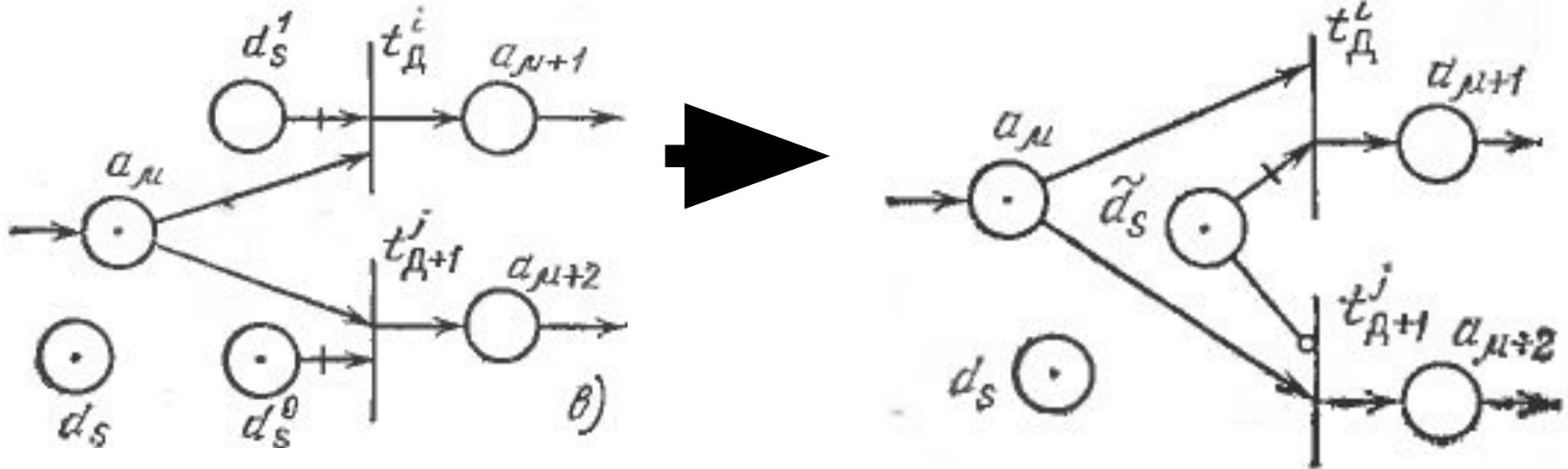
Введение сдерживающих
(тормозящих) дуг.

Если t_v с a_μ - тормозящей дугой, то:

1. a_μ не должна содержать метки
2. D_s 2-мя позициями:
 - а) d_s
 - б) \tilde{d}_s - содержит метку, если $p_s = 1$

Пример 4:

$A_i (\{p_s\}, \{-\})$ из примера 3.



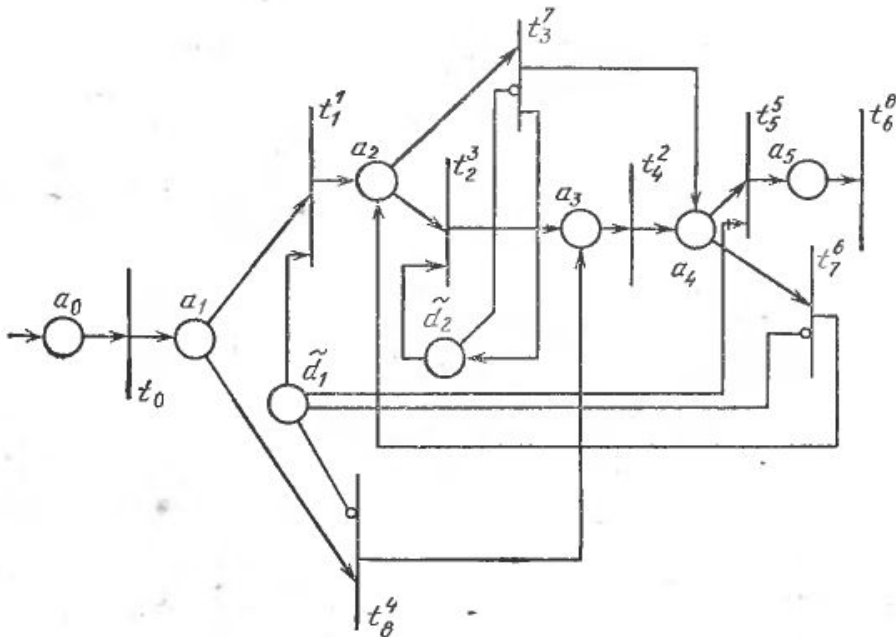
Пример 5:

Разветвленный последовательный процесс:

1. Все A_i используют собственные ФР
2. $A_1, A_3, A_4, A_5, A_6, A_7$ – зависят от p_1 и p_2
3. A_1, A_3, A_7 – меняют p_j

$A_1(\{p_1\}, \{p_1\}); A_3(\{p_2\}, \{p_2\}); A_4(\{p_1\}, \{-\});$

$A_5(\{p_1\}, \{-\}); A_6(\{p_1\}, \{-\}); A_7(\{p_2\}, \{p_2\})$



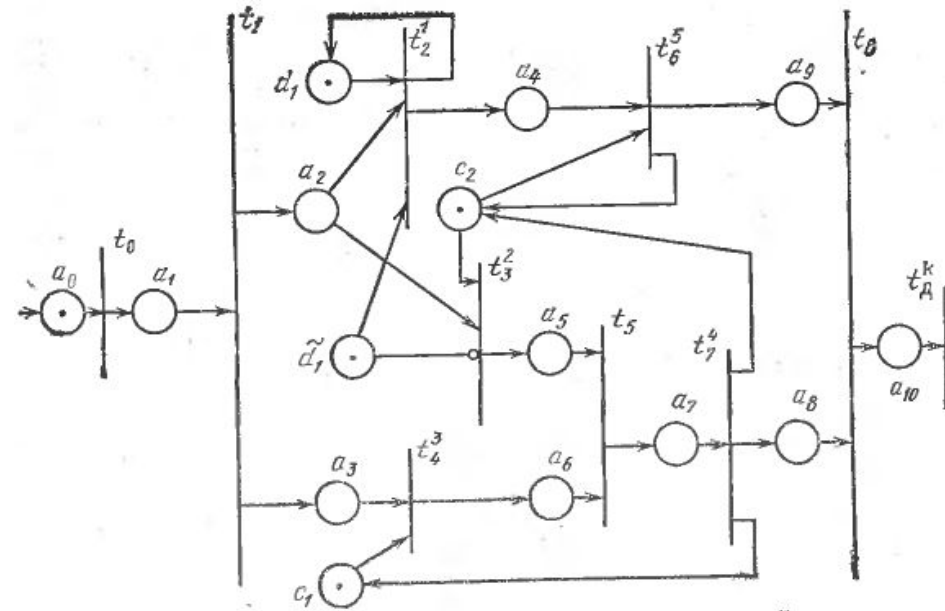
Пример 6:

УП с

альтернативными

и

параллельными участками.



**Обобщенная сеть Петри для описания
неавтономного управляющего
процесса.**

Автономный УП

Неавтономный УП

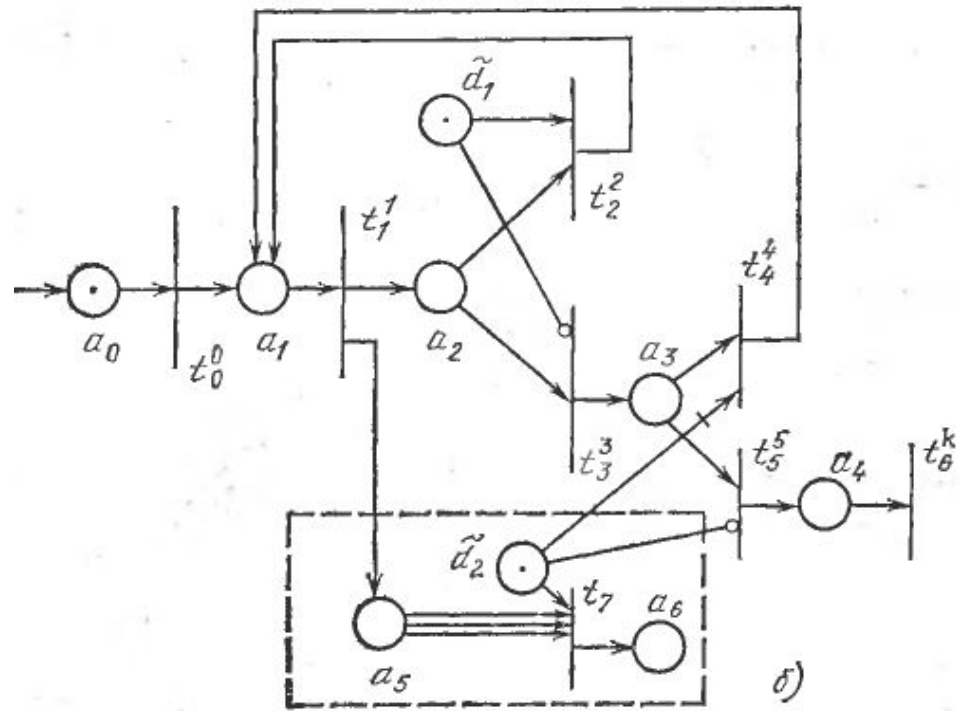
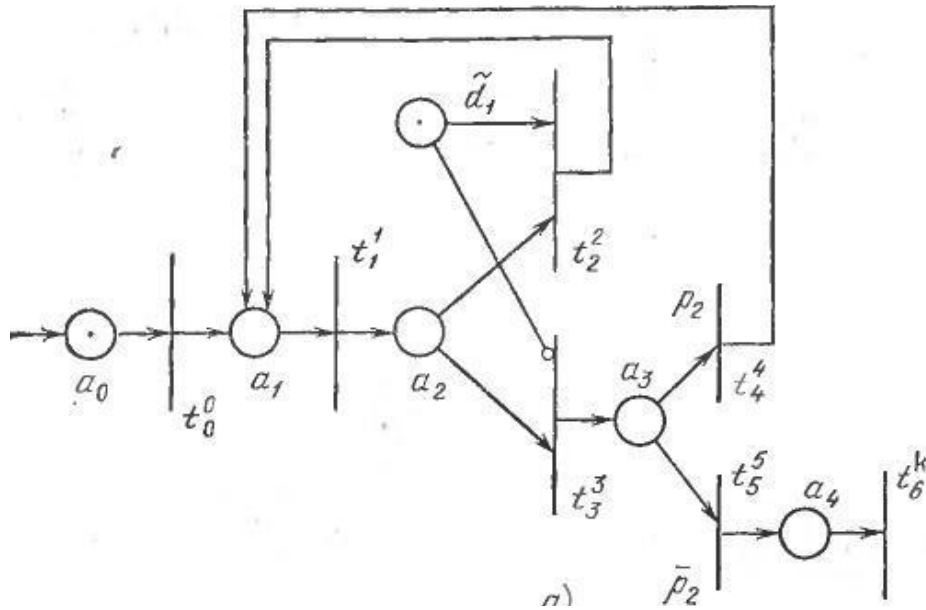
Описание неавтономного процесса:

1. внеш. ЛУ (p_u) \leftrightarrow внеш. позиция h_u – метка есть, если $p_u=1$; нет при $p_u=0$
2. внеш. ЛУ $\in \{P_1\}$
3. есть внутренние и внешние ЛУ
4. если A_i выполняется при $p_u=1$ (0), то h_u соединяется с t_d^i сдерживающей дугой
5. не включается позиция состояния внешнего ЛР
6. развитие процесса – зависит от начальной маркировки внутренних позиций и текущей маркировки внешних входных позиций
7. замена внешних входных позиций на предикаты, зависящие от внешних ЛУ

Если не определено влияние A_i на значение p_s :

1. возможное изменение p_s – это безразличное значение $(p_s) \sim$ в $\{P_2\}$
2. позиция состояния D_s - в описании параллельного процесса
3. на время выполнения t_d^i метка из d_s удаляется
4. позиция $d_s \sim$ аналогична внешней позиции

Пример:



ФР – собственные
 ЛР D_1 – внутренний
 ЛР D_2 – изменяется $A_1 \rightarrow$ изменяется p_2
 Задано: $A_2(\{p_1\}, \{\bar{p}_1\})$

$A_3(\{p_1\}, \{-\})$

$A_4(\{p_2\}, \{-\})$

$A_5(\{p_2\}, \{-\})$

ЛР D_2 – счетчик \rightarrow позиция d_2 - внутренняя
 k – константа для сравнения
 k -кратная дуга между a_5 и t_7

Пример:

Одни и те же ресурсы запрашиваются разными параллельными подпроцессами.

Для этого:

в d_s n меток в начальной маркировке – n – максимальное число подпроцессов, немонополюльно владеющих D_s .



d_s – входная и выходная позиция для n переходов

дуга кратности n соединяет переход и позицию d_s при монополюльном владении D_s

Π_1 и Π_2 немонополюльно владеют D_1 при A_3 или A_4 и A_7

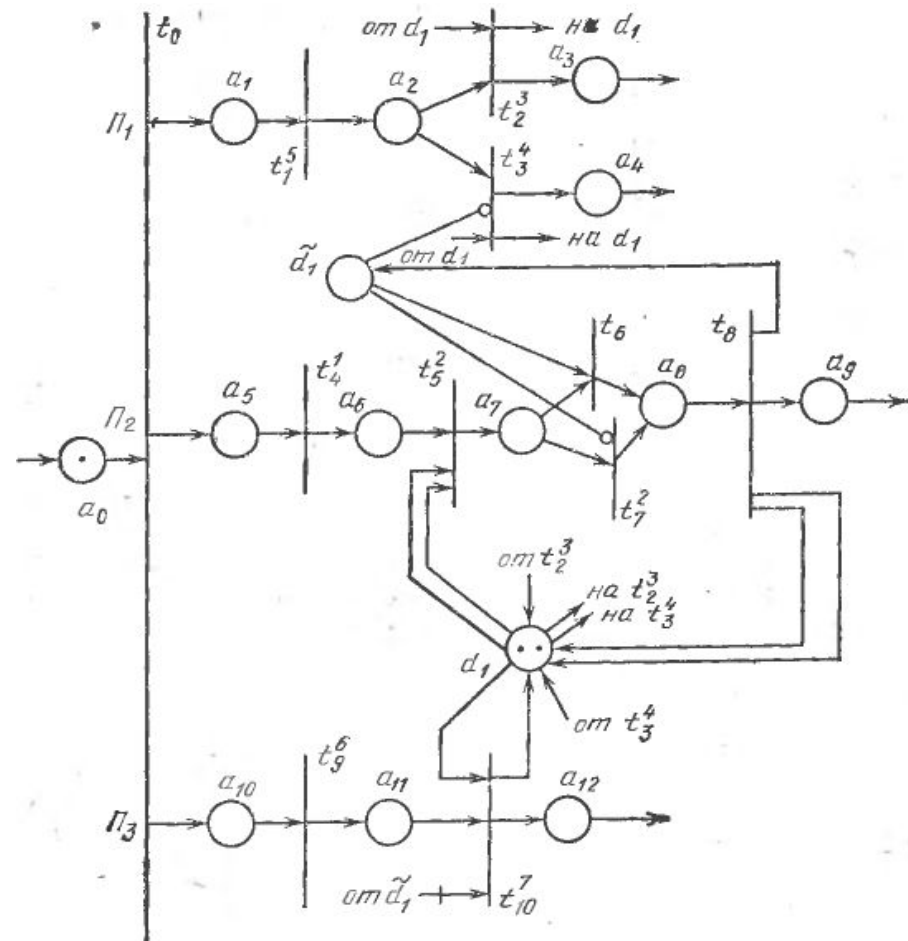
$A_3(\{p_1\}, \{-\})$ $A_4(\{p_1\}, \{-\})$

$A_7(\{p_1\}, \{-\})$ $A_2(\{-\}, \{p_2\})$

взаимодействие параллельных подпроцессов – 2-е метки в d_1 и 2-кратные дуги к t_2^5



одновременно t_2^5 и t_{10}^7



t_2^5 – удаляет обе маркировки из d_1 – монополюльное использование D_1
 маркировка \tilde{d}_1 не изменяется при

Граф обобщенной сети Петри

содержит:

1. длительные переходы
2. примитивные переходы
3. основные внутренние позиции
4. ресурсные внутренние позиции
5. основные дуги
6. неизменяющие дуги
7. сдерживающие дуги
8. длительный переход – это процедура
9. предикаты u_d^i , если A_i зависит от внешних ЛУ
10. примитивные переходы – переходы распараллеливания и соединения – задание структуры процесса
11. маркировка a_μ (основные) и c_j, d_s, d_s (внутренние ресурсные) – полное состояние УП
12. дуги – последовательность выполнения процедур и их взаимодействие с ФР и ЛР.

заданной
кратности



Свойства:

Временных сетей с переходами, помеченными предикатами и операциями, и дугами разных типов.

Особенность:

1. в описание процесса вводятся используемые им ресурс
2. учитывается влияние процедур процесса на состояние ресурсов

**Получение правильного
управляющего процесса.**

**Граф достижимых маркировок
сети Петри.**

Недопустимые – тупиковые состояния.

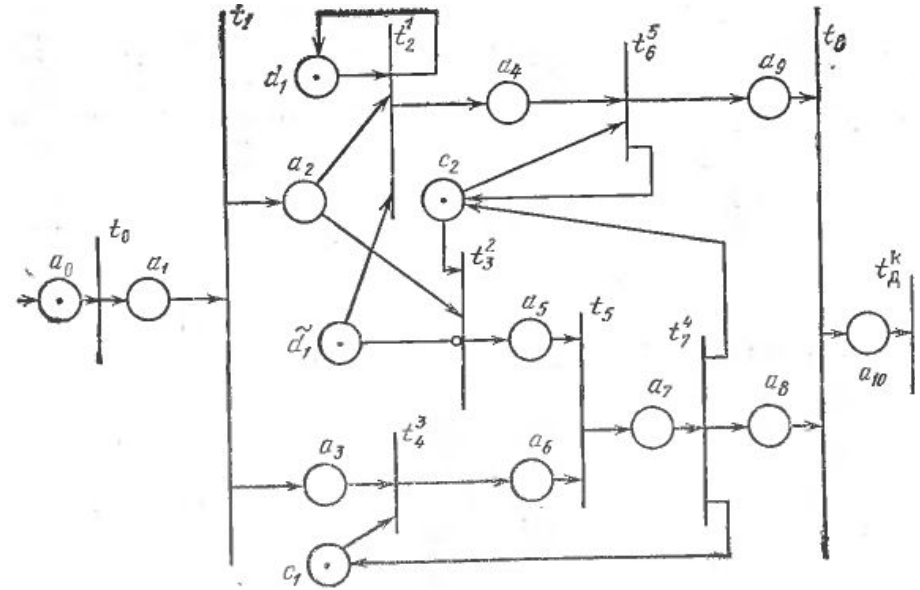
Влияние структуры процесса на наличие тупиковых состояний.

Причины возникновения тупиковых состояний.

Пример:

Методы анализа сетей Петри.

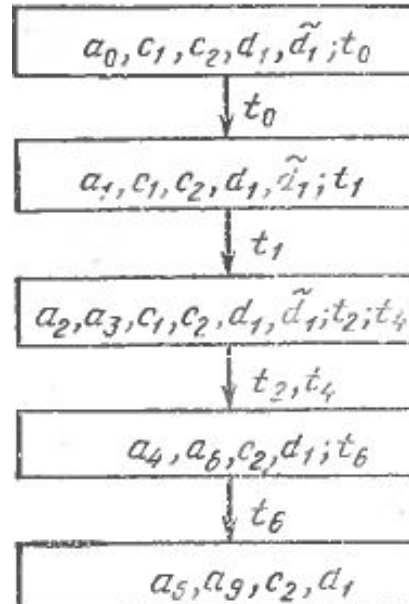
Дерево достижимых состояний сетей Петри.



M_0 t_1 M_1

ω – бесконечное число меток

Неограниченные и ограниченные сети Петри.

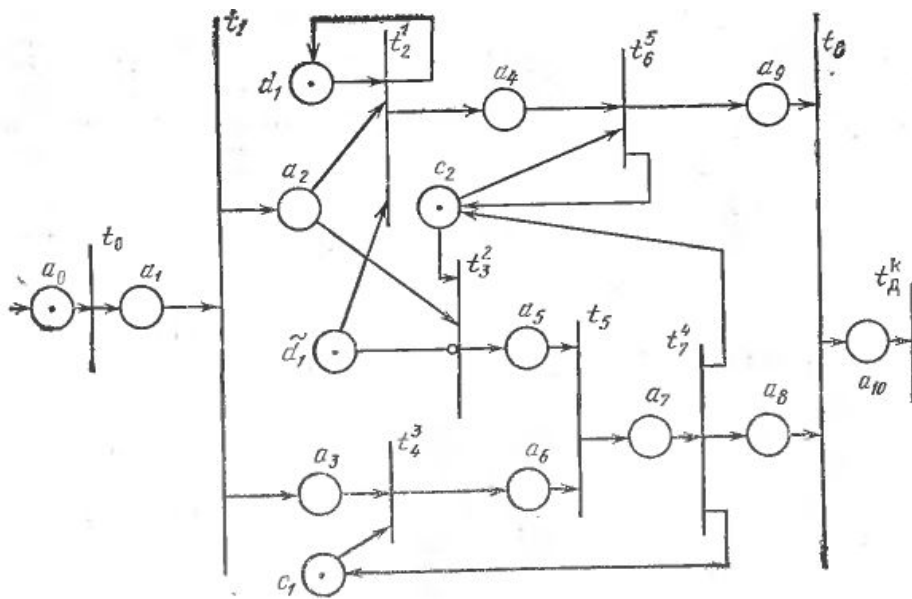


S_0 Предположение – время реализации всех переходов одинаково.

t_D^k при $p=1$ в S_4 - тупик

Описание графа достижимых маркировок:

G_N
 M_i
 a_μ
 S_i

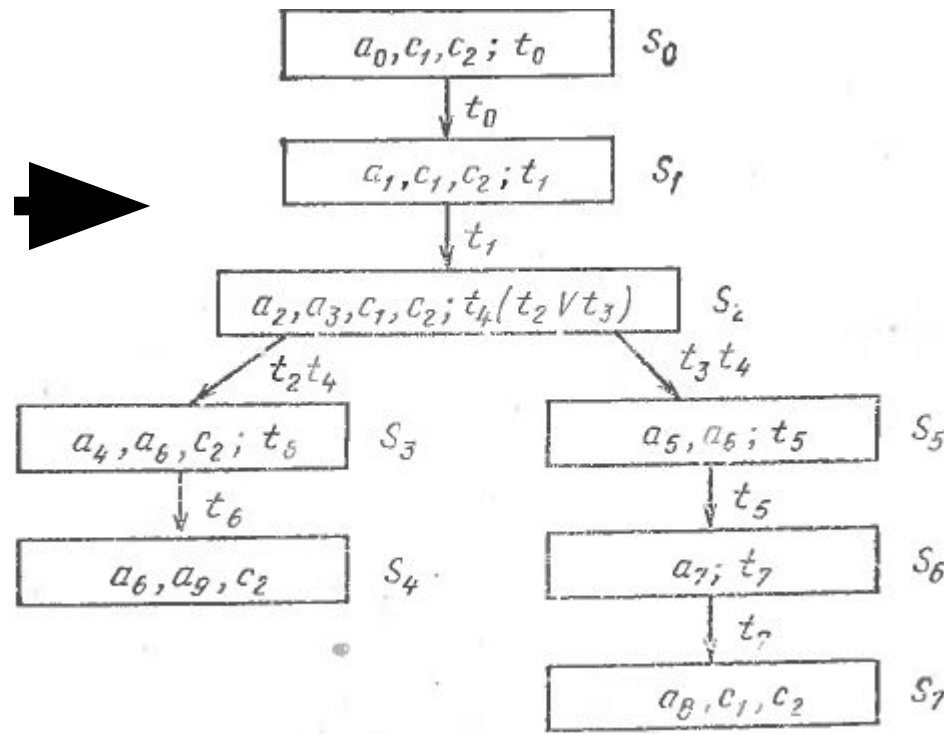
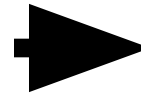


Для $p=0$ в начальной маркировке, т. е. в \tilde{d}_s нет метки – вместо t_2 будет активизирован t_3 .

левая ветвь – $p=1$

правая ветвь – $p=0$

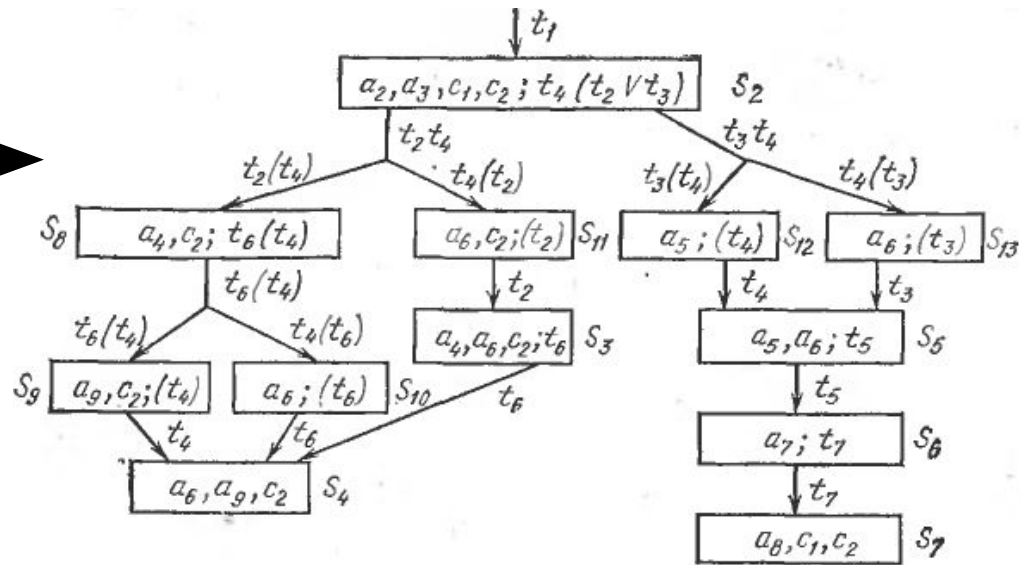
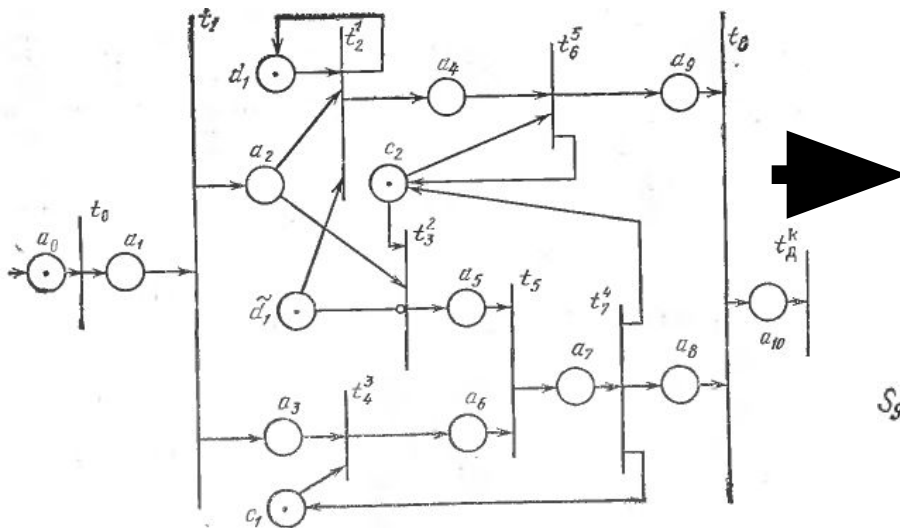
S_4 и S_7 – тупиковые



Реализация активизированных переходов завершается одновременно.

Это **граф статических состояний процесса.**

Граф, содержащий статические и промежуточные состояния.



Это динамический граф.

Исходящие дуги – переходы, переходящие в стадию реализации.

Входящие дуги – переходы, закончившие реализацию.

В скобках – переходы, продолжающие реализацию.



Неустойчивые состояния.

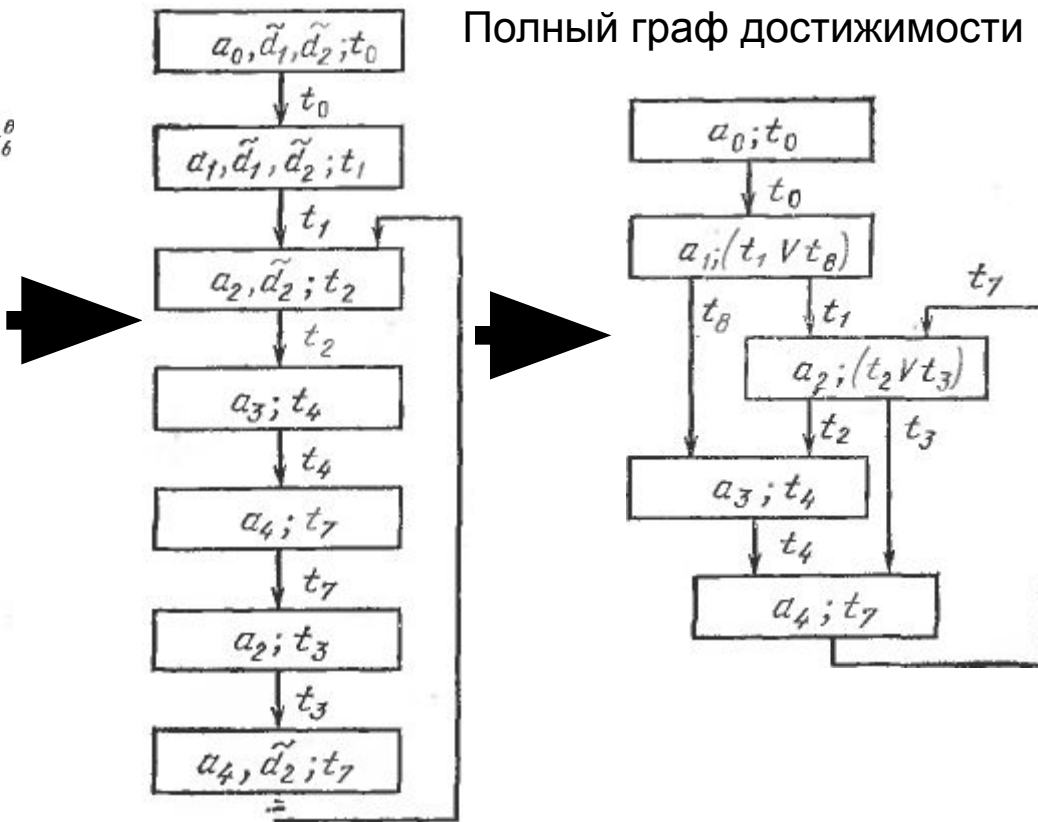
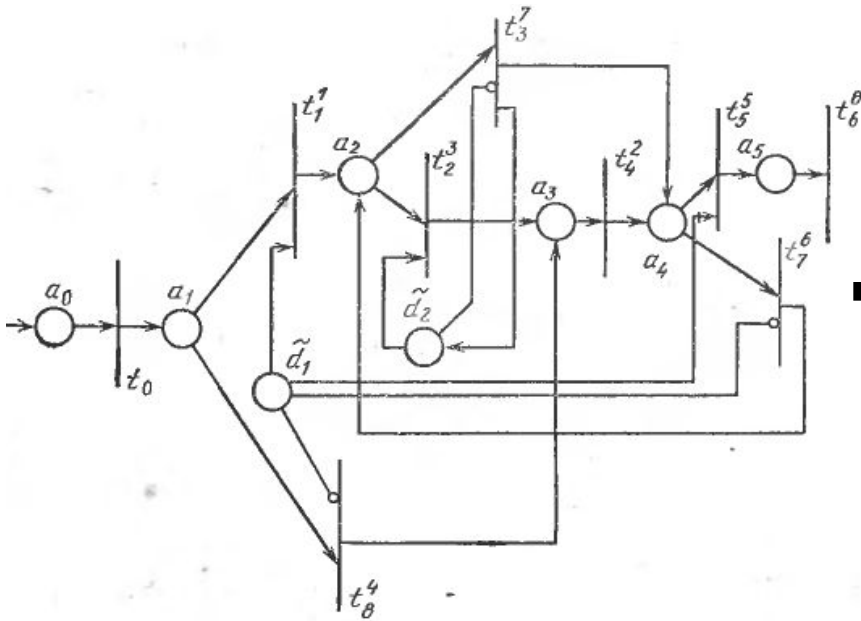
$S_8 \quad a_3 \quad a_6 \quad t_4$
 S_4 и S_7 – тупиковые

Причина – недопустимая структура процесса.

Требования к правильной структуре процесса.

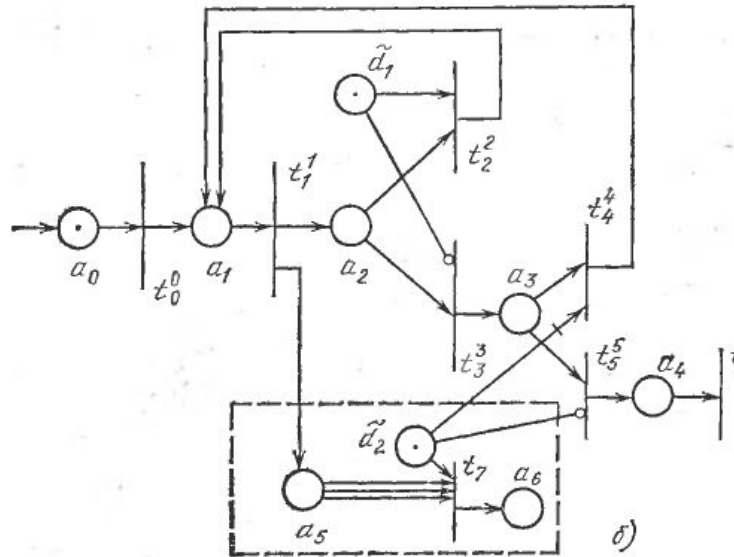
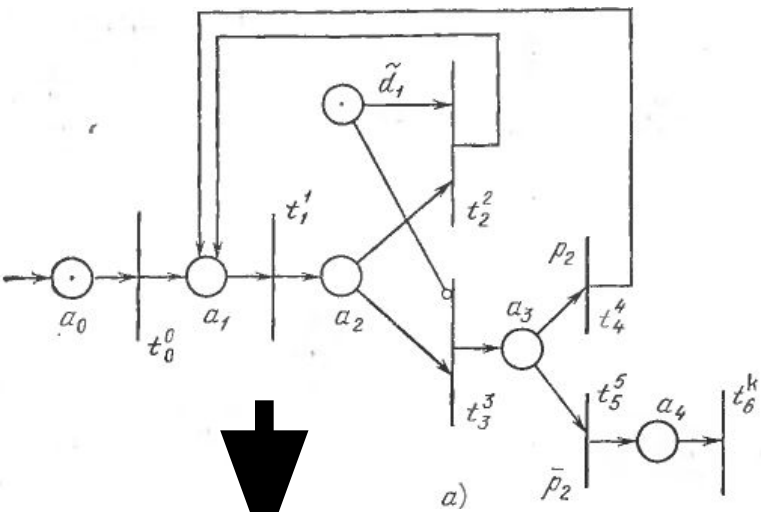
Другая причина недостижимости конечного состояния – **ЦИКЛЫ**.

Пример:



Для фиксированной начальной позиции d_1 и d_2 .

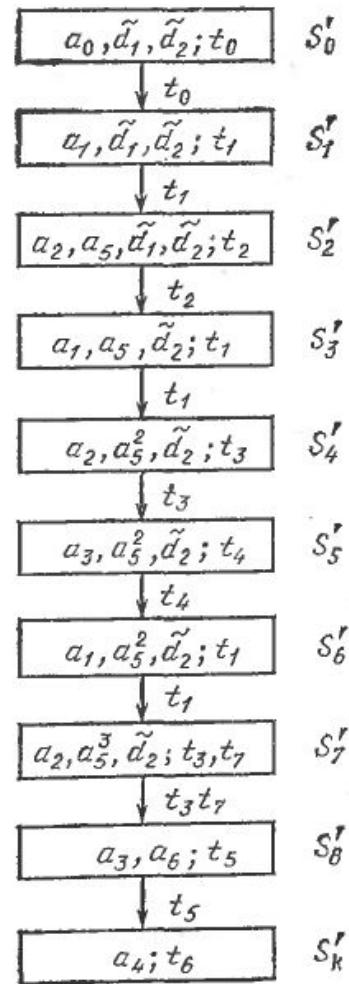
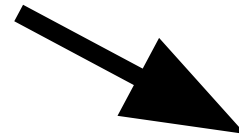
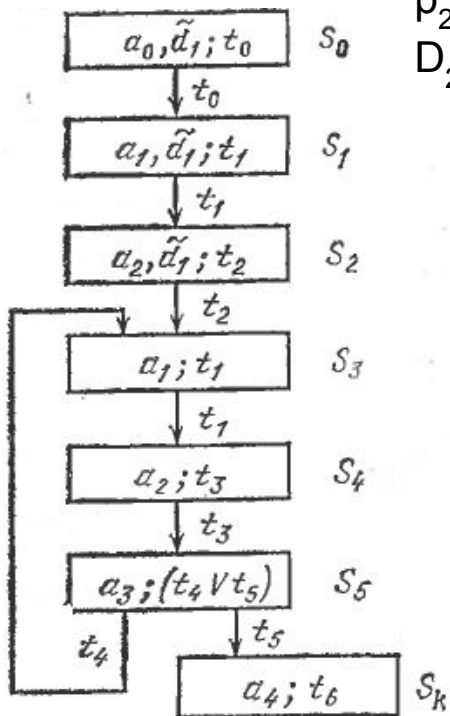
Пример:



Есть информация о D_2 и его взаимодействии с УП



$p_2=1$
 D_2 – внешний ЛР



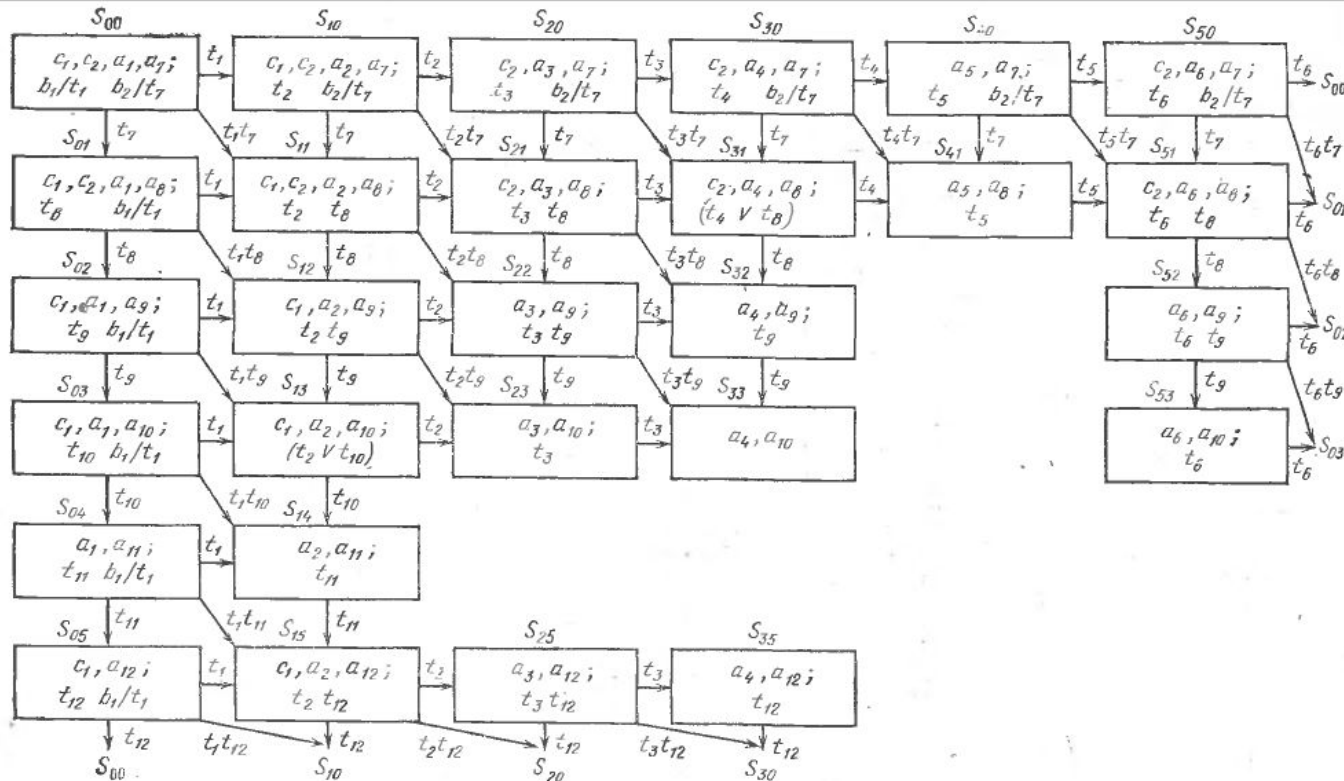
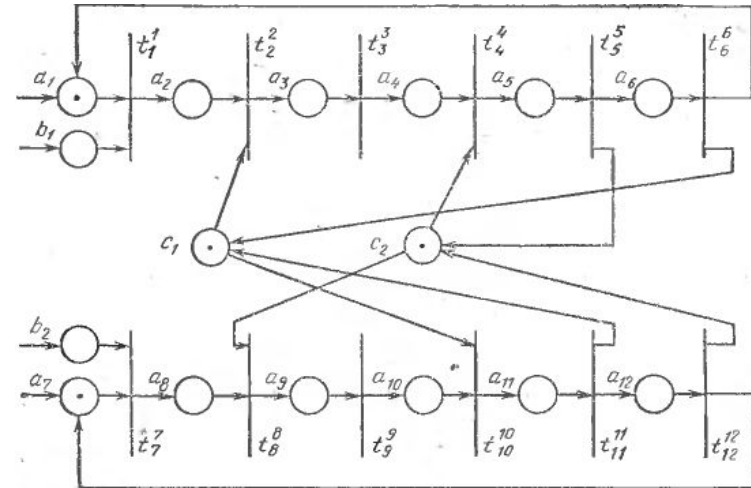
Тупиковые состояния, вызываемые разделением функциональных ресурсов.

Пример:

Π_1 и Π_2 – асинхронные циклические процессы

C_1 и C_2 – разделяемые ФР

b_1 и b_2 – внешние входные позиции



Π_1 – по горизонтали
 Π_2 – по вертикали
 S_{ij} – вершины, состояния, где i – номер в Π_1 , а j – в Π_2

Классификация состояний в графе достижимых маркировок сети Петри.

1. Состояние блокировки – S_b :

$$a_\mu \quad t_i$$

2. Состояние взаимной блокировки –

$$S_{в.б}$$

3. Состояние полной взаимной блокировки – $S_{п.в.б}$

4. Тупиковое состояние – S_T –

$$\text{это } S_{в.б} \text{ и } S_{п.в.б}$$

5. Предтупиковое состояние – $S_{п.т}$

$Q_3\{S_T, S_{п.т}\}$ – множество запрещенных состояний

6. Опасное состояние – $S_{оп}$, если:

$$S_v \xrightarrow[\text{ребро}]{S_u} S_u$$

И

$$S_v \in Q_3, \text{ а } S_u \in Q_3$$

$Q_{оп}$ – множество опасных состояний

7. Безопасное состояние

8. Состояние конфликта – $S_{кн}$

Опасные отрезки пути в графе

Корень опасных отрезков – $S_{к.оп}$

Дополнительная блокирующая позиция – a_b

Пример:

