Лабораторная работа 13.

Задание для самостоятельного выполнения

Горяйнова Алёна Андреевна

Содержание

| 1 | Постановка задачи | 5 |
|---|--------------------------------|----|
| 2 | Выполнение лабораторной работы | 6 |
| | 2.1 Схема модели | 6 |
| | 2.2 Описание модели | 6 |
| | 2.3 Анализ сети Петри | 8 |
| 3 | Реализация модели в CPN Tools | 10 |
| | 3.1 Пространство состояний | 11 |
| 4 | Выводы | 17 |

Список иллюстраций

| 2.1 | Сеть Петри | 8 |
|-----|-----------------------------|----|
| 2.2 | Дерево достижимости | 9 |
| 3.1 | Модель | 10 |
| 3.2 | Декларации | 11 |
| 3.3 | Симуляция | 11 |
| 3.4 | Граф пространства состояний | 12 |

Список таблиц

1 Постановка задачи

- 1. Используя теоретические методы анализа сетей Петри, проведите анализ сети, изображённой на рис. 13.2 (с помощью построения дерева достижимости). Опре- делите, является ли сеть безопасной, ограниченной, сохраняющей, имеются ли тупики.
- 2. Промоделируйте сеть Петри (см. рис. 13.2) с помощью CPNTools.
- 3. Вычислите пространство состояний. Сформируйте отчёт о пространстве состоя- ний и проанализируйте его. Постройте граф пространства состояний.

2 Выполнение лабораторной работы

2.1 Схема модели

Заявка (команды программы, операнды) поступает в оперативную память (ОП), затем передается на прибор (центральный процессор, ЦП) для обработки. После этого заявка может равновероятно обратиться к оперативной памяти или к одному из двух внешних запоминающих устройств (В1 и В2). Прежде чем записать информацию на внешний накопитель, необходимо вторично обратиться к центральному процессору, определяющему состояние накопителя и выдающему необходимую управляющую информацию. Накопители (В1 и В2) могут работать в 3-х режимах:

```
1) B1 — занят, B2 — свободен;
```

- 2) B2 свободен, B1 занят;
- 3) B1 занят, B2 занят.

2.2 Описание модели

Сеть Петри моделируемой системы представлена на рис. 2.1.

Множество позиций:

P1 — состояние оперативной памяти (свободна / занята);

P2 — состояние внешнего запоминающего устройства B1 (свободно / занято);

РЗ — состояние внешнего запоминающего устройства В2 (свободно / занято);

Р4 — работа на ОП и В1 закончена;

- P5 работа на ОП и B2 закончена;
- Р6 работа на ОП, В1 и В2 закончена;

Множество переходов:

- T1 ЦП работает только с RAM и B1;
- T2 обрабатываются данные из RAM и с B1 переходят на устройство вывода;
- Т3 CPU работает только с RAM и B2;
- T4 обрабатываются данные из RAM и с B2 переходят на устройство вывода;
- T5 CPU работает только с RAM и с B1, B2;
- T6 обрабатываются данные из RAM, B1, B2 и переходят на устройство вывода.

Функционирование сети Петри можно расматривать как срабатывание переходов, в ходе которого происходит перемещение маркеров по позициям:

- работа CPU с RAM и B1 отображается запуском перехода T1 (удаление маркеров из P1, P2 и появление в P1, P4), что влечет за собой срабатывание перехода T2, т.е. передачу данных с RAM и B1 на устройство вывода;
- работа СРU с RAM и B2 отображается запуском перехода Т3 (удаление маркеров из P1 и P3 и появление в P1 и P5), что влечет за собой срабатывание перехода Т4, т.е. передачу данных с RAM и B2 на устройство вывода;
- работа CPU с RAM, B1 и B2 отображается запуском перехода Т5 (удаление маркеров из P4 и P5 и появление в P6), далее срабатывание перехода Т6, и данные из RAM, B1 и B2 передаются на устройство вывода;
- состояние устройств восстанавливается при срабатывании: RAM переходов Т1 или Т2; В1 переходов Т2 или Т6; В2 переходов Т4 или Т6.
 переходов Т1 или Т2; В1 переходов Т2 или Т6; В2 переходов Т4 или Т6.

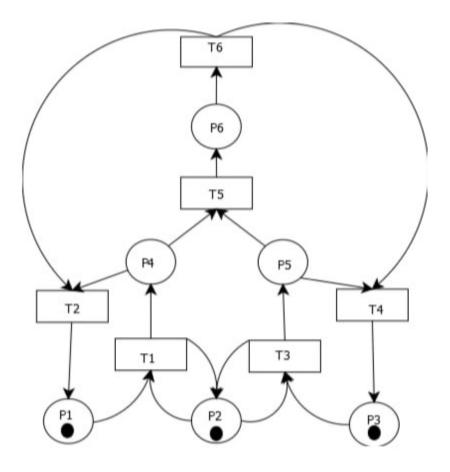


Рис. 2.1: Сеть Петри

2.3 Анализ сети Петри

Построим дерево достижимости (рис. 2.2).

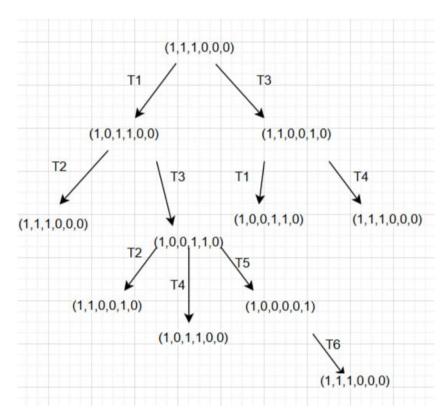


Рис. 2.2: Дерево достижимости

Сеть:

- безопасна, поскольку в каждой позиции количество фишек не превышает 1;
- ограничена, так как существует такое целое k, что число фишек в каждой позиции не может превысить k (в данном случае k=1);
- сеть не имеет тупиков;
- сеть не является сохраняющей, так как при переходах t5 и t6 количество фишек меняется.

3 Реализация модели в CPN Tools

Реализуем описанную ранее модель в CPN Tools. С помощью контекстного меню создаем новую сеть, далее нам понадобятся 6 позиций и 6 блоков переходов, затем их нужно соединить, а также задать параметры и начальные значения. Получаем готовую модель (рис. 3.1).

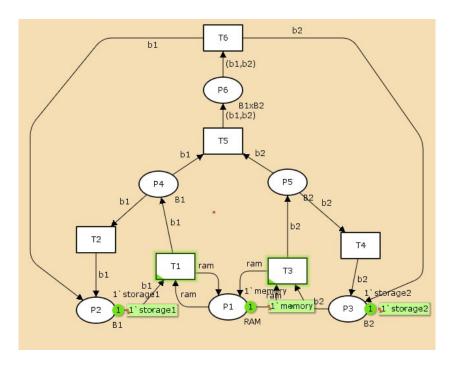


Рис. 3.1: Модель

Также зададим нужные декларации (рис. 3.2).

```
▼Declarations
▼memory
▼colset RAM = unit with memory;
▼colset B1 = unit with storage1;
▼colset B2 = unit with storage2;
▼colsetB1xB2 = product B1*B2;
▼var ram:RAM;
▼var b1:B1;
▼var b2:B2;
►Standard declarations
```

Рис. 3.2: Декларации

Запустив модель, можно посмотреть, как она работает (рис. 3.3).

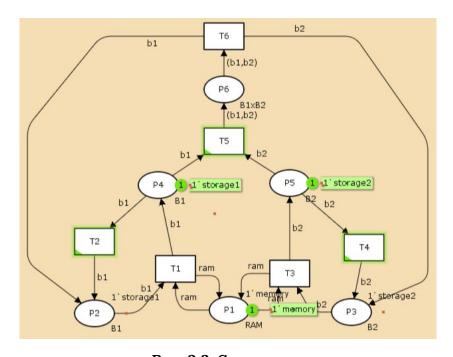


Рис. 3.3: Симуляция

3.1 Пространство состояний

Сформируем граф пространства состояний, их всего 5 (3.4).

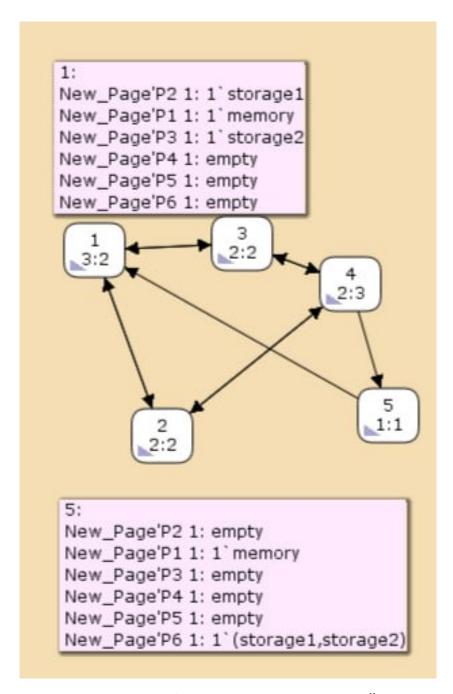


Рис. 3.4: Граф пространства состояний

Сформируем отчёт о пространстве состояний и проанализируем его.

- есть 5 состояний и 10 переходов между ними, strongly connected components (SCC) graph содержит 1 вершину и 0 переходов.
- Затем указаны границы значений для каждого элемента: состояние Р1

всегда заполнено 1 элементом, а остальные содержат максимум 1 элемент, минимум – 0.

- Также указаны границы в виде мультимножеств.
- Маркировка home для всех состояний, так как в любую позицию мы можем попасть из любой другой маркировки.
- Маркировка dead равная None, так как нет состояний, из которых переходов быть не может.
- В конце указано, что бесконечно часто могут происходить переходы Т1, Т2, Т3, Т4, но не обязательно, также состояние Т5 необходимо для того, чтобы система не попадала в тупик, а состояние Т6 происходит всегда, если доступно.

CPN Tools state space report for:

/home/openmodelica/Desktop/lab13.cpn

Report generated: Thu May 1 14:37:45 2025

Statistics

State Space

Nodes: 5

Arcs: 10

Secs: 0

Status: Full

Scc Graph

Nodes: 1

Arcs: 0

Secs: 0

Boundedness Properties

Best Integer Bounds

| | | Upper | Lower |
|-------------|---|-------|-------|
| New_Page'P1 | 1 | 1 | 1 |
| New_Page'P2 | 1 | 1 | 0 |
| New_Page'P3 | 1 | 1 | 0 |
| New_Page'P4 | 1 | 1 | 0 |
| New_Page'P5 | 1 | 1 | 0 |
| New_Page'P6 | 1 | 1 | 0 |

Best Upper Multi-set Bounds

| New_Page'P1 1 | 1`memory |
|---------------|-----------------------|
| New_Page'P2 1 | 1`storage1 |
| New_Page'P3 1 | 1`storage2 |
| New_Page'P4 1 | 1`storage1 |
| New_Page'P5 1 | 1`storage2 |
| New_Page'P6 1 | 1 (storage1,storage2) |

Best Lower Multi-set Bounds

| New_Page'P1 | 1 | 1`memory |
|-------------|---|----------|
| New_Page'P2 | 1 | empty |
| New_Page'P3 | 1 | empty |
| New_Page'P4 | 1 | empty |
| New_Page'P5 | 1 | empty |
| New_Page'P6 | 1 | empty |

Home Properties Home Markings All **Liveness Properties** -----Dead Markings None Dead Transition Instances None Live Transition Instances All Fairness Properties New_Page'T1 1 No Fairness New_Page'T2 1 No Fairness New_Page'T3 1 No Fairness New_Page'T4 1 No Fairness New_Page'T5 1 Just

New_Page'T6 1 Fair

4 Выводы

В результате выполнения данной лабораторной работы я провела анализ сети Петри, построила сеть в CPN Tools, построила граф состояний и провела его анализ.