Лабораторная работа 13. Задание для самостоятельного выполнения

13.1. Схема молели

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;
- В2 свободен, В1 занят;
- 3) B1 занят, B2 занят.

Схема модели представлена на рис. 13.1.

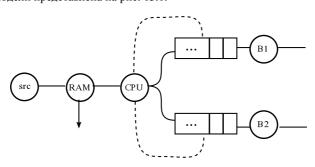


Рис. 13.1. Схема модели для выполнения домашнего задания

На схеме:

- src источник заявок;
- В1 и В2 накопители для хранения заявок;
- RAM оперативная память;
- СРU центральный процессор;
- В1, В1 внешние запоминающие устройства.

13.2. Описание модели

Сеть Петри моделируемой системы представлена на рис. 13.2.

Множество позиций:

- Р1 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;
- P6 работа на ОП, В1 и В2 закончена;

Множество переходов:

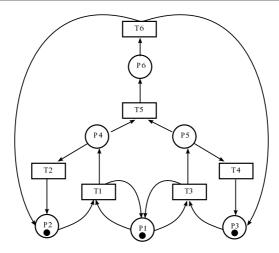


Рис. 13.2. Сеть для выполнения домашнего задания

- Т1 ШП работает только с RAM и В1:
- T2 обрабатываются данные из RAM и с В1 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 Т1 (удаление маркеров из P1, P2 и появление в P1, P4), что влечет за собой срабатывание перехода Т2, 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, В1 и В2 отображается запуском перехода Т5 (удаление маркеров из Р4 и Р5 и появление в Р6), далее срабатывание перехода Т6, и данные из RAM, В1 и В2 передаются на устройство вывода;
- состояние устройств восстанавливается при срабатывании: RAM переходов Т1 или Т2; B1 — переходов Т2 или Т6; B2 — переходов Т4 или Т6.

13.3. Постановка задачи

- Используя теоретические методы анализа сетей Петри, проведите анализ сети, изображённой на рис. 13.2 (с помощью построения дерева достижимости). Определите, 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 состояний и проанализируйте его. Постройте граф пространства состояний.

Требования к отчёту

- 1. Отчёт должен быть аккуратно оформлен: иметь титульный лист с указанием идентифицирующих работу данных; содержать формулировку задачи; иметь единообразный шрифт (основной текст: 13 pt, Times NewRoman, 1,5 интервал, выравнивание по ширине; текст листингов (если требуется): 10 Courier, 1 интервал; заголовки: 14 pt, Times NewRoman).
- 2. В отчёт включаются описания выполнения всех лабораторных работ раздела и задания для самостоятельного выполнения.
- Отчёт должен содержать скриншоты разработанных схем CPNTools с пояснениями в тексте на русском языке.
- Отчёт должен содержать полученные в результате моделирования графики с пояснениями в тексте на русском языке.