# Лабораторная работа №12

### Задание для самостоятельного выполнения

#### Игнатенкова Варвара Николаевна

### Содержание

1	Цель работы	1
	Задание	
	Выполнение лабораторной работы	
	Выводы	

## 1 Цель работы

Реализовать ненадёжную сеть передачи данных, состоящую из источника, получателя в CPN tools.

## 2 Задание

- Реализовать в CPN Tools ненадёжную сеть передачи данных, состоящую из источника, получателя.
- Вычислить пространство состояний. Сформировать отчёт о пространстве состояний и проанализировать его. Построить граф пространства состояний.

## 3 Выполнение лабораторной работы

## Постановка задачи

Рассмотрим ненадёжную сеть передачи данных, состоящую из источника получателя. Перед отправкой очередной порции данных источник должен получить от получателя подтверждение о доставке предыдущей порции данных. Считаем, что пакет состоит из номера пакета и строковых данных. Передавать будем сообщение «Modelling and Analysis by Means of Coloured Petry Nets», разбитое по 8 символов.

## Построение модели с помощью CPNTools

Зададим декларации модели:

```
▼Declarations

▼colset INT = int;

▼colset DATA = string;

▼colset INTxDATA = product INT * DATA;

▼var n, k: INT;

▼var p, str: DATA;

▼val stop = "########";

▼Monitors

12
```

Рисунок 1 Декларации модели

Зададим начальный граф:

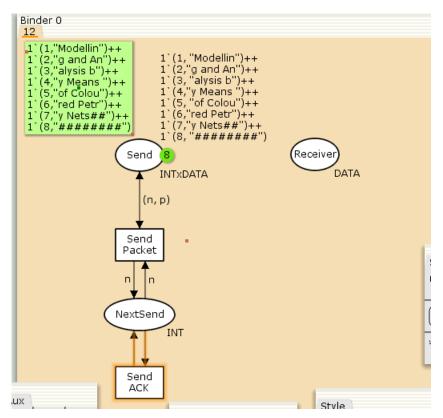


Рисунок 2 Начальный граф:

Состояние Send имеет тип INTxDATA и начальную маркировку (в соответствии с передаваемой фразой). Стоповый байт ("#######") определяет, что сообщение закончилось.

Состояние Receiver имеет тип DATA и начальное значение 1`"" (т.е. пустая строка, поскольку состояние собирает данные и номер пакета его не интересует).

Состояние NextSend имеет тип INT и начальное значение 1`1. Поскольк пакеты представляют собой кортеж, состоящий из номера пакета и строки, то выражение у двусторонней дуги будет иметь значение (n,p).

Кроме того, необходимо взаимодействовать с состоянием, которое будет сообщать номер следующего посылаемого пакета данных. Поэтому переход Send Packet соединяем с состоянием NextSend двумя дугами с выражениями n.

Также необходимо получать информацию с подтверждениями о получении данных. От перехода Send Packet к состоянию NextSend дуга с выражением n, обратно — k.

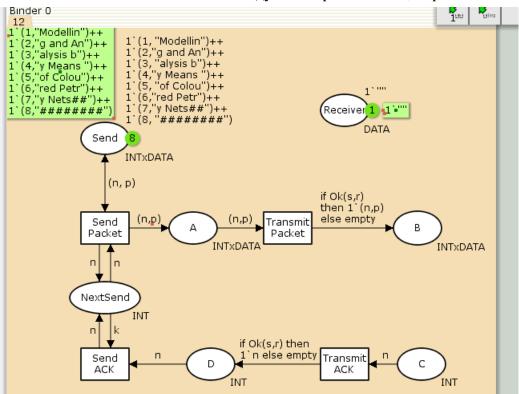


Рисунок 3 Добавление промежуточных состояний

Зададим промежуточные состояния (A, B с типом INTxDATA, C, D с типом INTxDATA) для переходов: передать пакет Transmit Packet (передаём (n,p)), передать подтверждение Transmit ACK (передаём целое число k).

Добавляем переход получения пакета (Receive Packet).

От состояния Receiver идёт дуга к переходу Receive Packet со значением той строки (str), которая находится в состоянии Receiver. Обратно: проверяем, что номер пакета новый и строка не равна стоп-биту. Если это так, то строку добавляем к полученным данным.

Кроме того, необходимо знать, каким будет номер следующего пакета. Для этого добавляем состояние NextRec с типом INT и начальным значением 1`1(одинпакет), связываем его дугами с переходом Receive Packet. Причём к переходу идёт дуга с выражением k, от перехода — if n=k then k+1 else k.

Связываем состояния В и С с переходом Receive Packet. От состояния В к переходу Receive Packet — выражение (n,p), от перехода Receive Packet к состоянию С — выражение if n=k then k+1 else k.

От перехода Receive Packet к состоянию Receiver: if n=k andalso p<>stop then str^p else str (если n=k и мы не получили стоп-байт, то направляем в состояние строку и к ней прикрепляем р, в противном случае посылаем толко строку).

На переходах Transmit Packet и Transmit ACK зададим потерю пакетов. Для этого на интервале от 0 до 10 зададим пороговое значение и, если передаваемое значение превысит этот порог, то считаем, что произошла потеря пакета, если нет, то передаём пакет дальше Для этого задаём вспомогательные состояния SP и SA с типом Ten0 и начальным значением 1`8, соединяем с соответствующими переходами.

#### Задаем декларации:

```
▼Declarations

▼colset INT = int;

▼colset DATA = string;

▼colset INTxDATA = product INT * DATA;

▼var n, k: INT;

▼var p, str: DATA;

▼val stop = "#######";

▼colset Ten0 = int with 0..10;

▼var s: Ten0;

▼var r: Ten1;

▼fun Ok(s:Ten0, r:Ten1) = (r<=s);

™Monitors

12
```

Рисунок 4 Декларации

Задаём выражение от перехода Transmit Packet к состоянию В и выражение от перехода Transmit ACK к состоянию D.

Таким образом, получим модель простого протокола передачи данных.

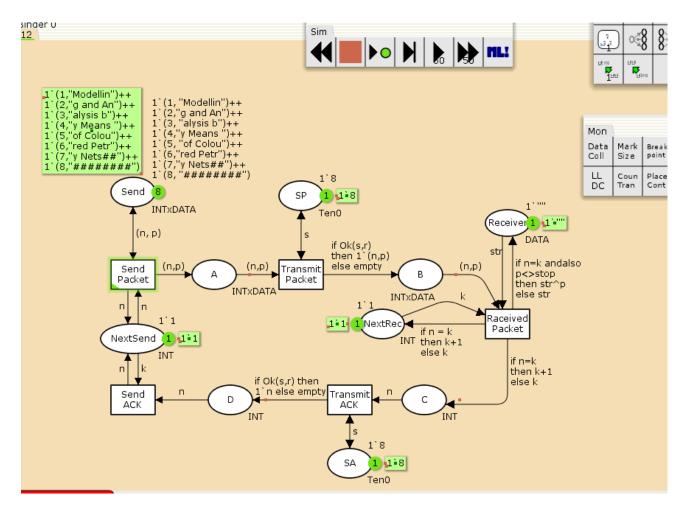


Рисунок 5 Модель простого протокола передачи данных

Пакет последовательно проходит: состояние Send, переход Send Packet, состояние A, с некоторой вероятностью переход Transmit Packet, состояние B, попадает на переход Receive Packet, где проверяется номер пакета и если нет совпадения, то пакет направляется в состояние Received, а номер пакета передаётся последовательно в состояние C, с некоторой вероятностью в переход Transmit ACK, далее в состояние D, переход Receive ACK, состояние NextSend (увеличивая на 1 номер следующего пакета), переход Send Packet. Так продолжается до тех пор, пока не будут переданы все части сообщения. Последней будет передана стоппоследовательность.

## Упражнение

Вычислим пространство состояний. Прежде, чем пространство состояний может быть вычислено и проанализировано, необходимо сформировать код пространства состояний. Этот код создается, когда используется инструмент Войти в пространство состояний. Вход в пространство состояний занимает некоторое время. Затем, если ожидается, что пространство состояний будет небольшим, можно просто применить инструмент Вычислить пространство состояний к листу, содержащему страницу сети. Сформируем отчёт о пространстве состояний и проанализируем его. Чтобы сохранить

отчет, необходимо применить инструмент Сохранить отчет о пространстве состояний к листу, содержащему страницу сети и ввести имя файла отчета.

#### **Statistics**

-----

## State Space

Nodes: 13341

Arcs: 206461

Secs: 300

Status: Partial

## Scc Graph

Nodes: 6975

Arcs: 170859

Secs: 14

## **Boundedness Properties**

-----

## Best Integer Bounds

	Upper	Lower		
Main'A 1	20		0	
Main'B 1	10		0	
Main'C 1	6		0	
Main'D 1	5		0	
Main'NextRe	ec 1	1		1
Main'NextSe	end 1	1		1
Main'Reciev	er 1	1		1
Main'SA 1	1		1	

```
      Main'SP 1
      1
      1

      Main'Send 1
      8
      8
```

Best Upper Multi-set Bounds

Main'NextRec 1 1`1++

Main'NextSend 1 1`1++

```
Main'Reciever 1
                   1`""++
1`"Modellin"++
1`"Modelling and An"++
1`"Modelling and Analysis b"++
1`"Modelling and Analysis by Means "
  Main'SA 1
                 1'8
                 1'8
  Main'SP 1
                  1`(1,"Modellin")++
  Main'Send 1
1`(2,"g and An")++
1`(3,"alysis b")++
1`(4,"y Means ")++
1`(5,"of Colou")++
1'(6,"red Petr")++
1`(7,"y Nets##")++
1`(8,"#######")
 Best Lower Multi-set Bounds
  Main'A 1
                empty
  Main'B 1
                empty
  Main'C 1
                empty
  Main'D 1
                empty
  Main'NextRec 1
                    empty
  Main'NextSend 1
                    empty
  Main'Reciever 1
                   empty
```

1'8

1'8

1`(1,"Modellin")++

Main'SA 1

Main'SP 1

Main'Send 1

1`(2,"g and An")++

1`(3,"alysis b")++

1`(4,"y Means ")++
1`(5,"of Colou")++
1`(6,"red Petr")++
1`(7,"y Nets##")++
1`(8,"#######")
Home Properties
Home Markings
None
Liveness Properties
Dead Markings
4675 [9999,9998,9997,9996,9995,]
D 1m I
Dead Transition Instances
None
Live Transition Instances
None
NOTE
Fairness Properties

Main'Recieved\_Packet 1 No Fairness

Main'Send\_ACK 1 No Fairness

Main'Send\_Packet 1 Impartial

Main'Transmit\_ACK 1 No Fairness

Main'Transmit\_Packet 1 Impartial

Сформируем начало графа пространства состояний, так как все они не поместятся.

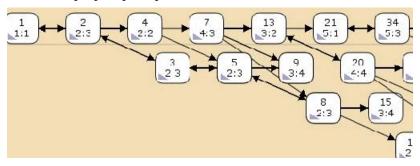


Рисунок 6 Граф пространства состояний

# 4 Выводы

В процессе выполнения данной лабораторной работы я реализовала модель простого протокола передачи данных.