

Лабораторная работа 12

Пример моделирования простого протокола передачи данных

Туем Гислен

Содержание

1	Цель работы	5
2	Задание	6
3	Выполнение лабораторной работы	7
4	Упражнение	12
5	Выводы	15
	Список литературы	16

Список иллюстраций

3.1	Декларация модели	7
3.2	ДНачальный граф	8
3.3	Добавление промежуточных состояний	9
3.4	В декларациях	10
3.5	Модель простого протокола передачи данных	11
4.1	Report	13
4.2	Граф пространства состояний.	14

Список таблиц

1 Цель работы

Реализовать простой протокол передачи данных в CPN Tools.

2 Задание

- Реализовать простой протокол передачи данных в CPN Tools.
- Вычислить пространство состояний, сформировать отчет о нем и построить граф.

3 Выполнение лабораторной работы

Основные состояния: источник (Send), получатель (Receiver). Действия (переходы): отправить пакет (Send Packet), отправить подтверждение (Send ACK). Промежуточное состояние: следующий посылаемый пакет (NextSend). Зададим декларации модели (рис. 3.1).

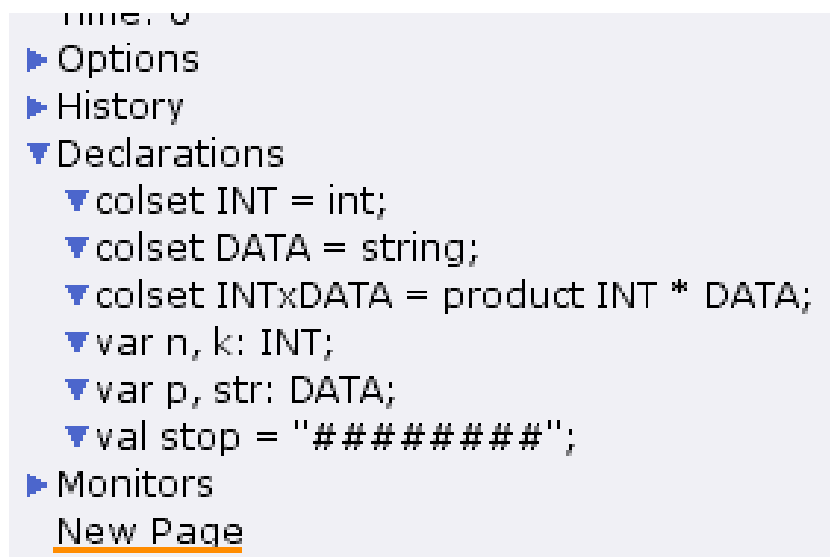


Рис. 3.1: Декларация модели

Состояние Send имеет тип INTxDATA и следующую 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. Поскольку 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 (рис. 12.1). Также необходимо получать информацию с подтверждениями о получении данных. От перехода Send Packet к состоянию NextSend дуга с выражением n , обратно – k .

Построим начальный граф(рис. 3.2):

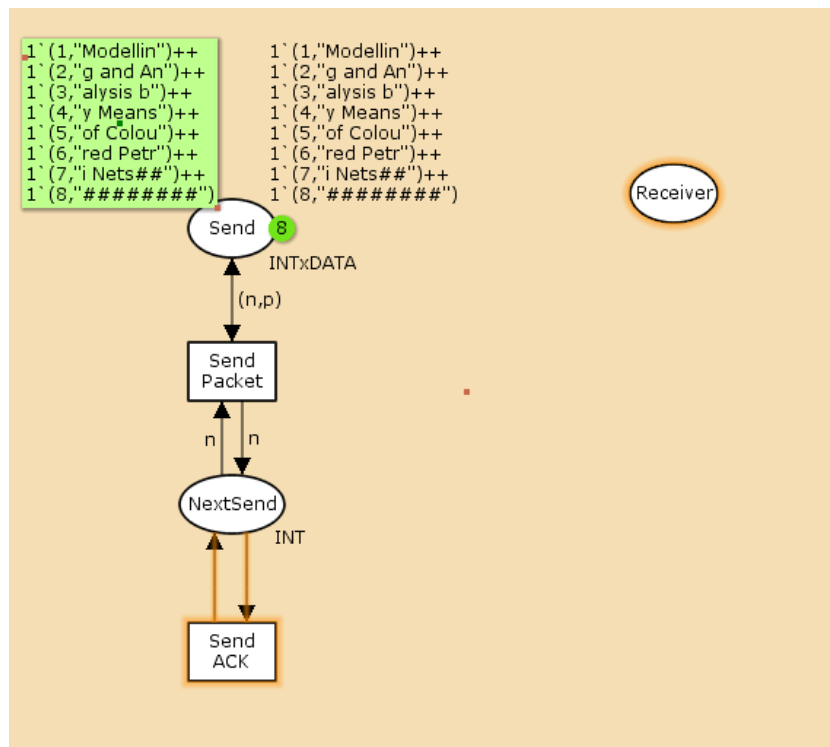


Рис. 3.2: ДНачальный граф

Зададим промежуточные состояния (A, B с типом `INTxDATA`, C, D с типом `INTxDATA`) для переходов (рис. 12.2): 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 NextRes с типом INT и начальным значением 1'1 (один пакет), связываем его дугами с переходом Receive Packet. Причём к переходу идёт дуга с выражением k , от перехода — $\text{if } n=k \text{ then } k+1 \text{ else } k$. 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 $\text{if } n=k \text{ then } k+1 \text{ else } k$. От перехода Receive Packet к состоянию Receiver: $\text{if } n=k \text{ and also } p < \text{stop then } \text{str}^p \text{ else str}$. (если $n=k$ и мы не получили стоп-байт, то направляем в состояние строку и к ней прикрепляем p , в противном случае посылаем только 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 (рис. 3.3):

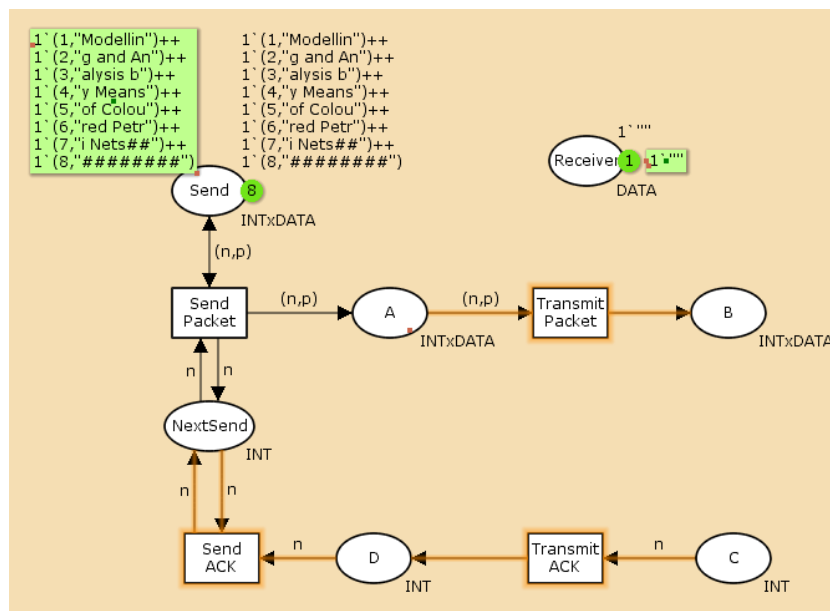


Рис. 3.3: Добавление промежуточных состояний

В декларациях задаём(рис. 3.4):

```
var s: Ten0;  
var r: Ten1;  
fun Ok(s: Ten0, r: Ten1) = (r <= s);  
Monitors  
New Page
```

Рис. 3.4: В декларациях

Таким образом, получим модель простого протокола передачи данных (рис. 12.3). 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 стоп-последовательность(рис. 3.5):

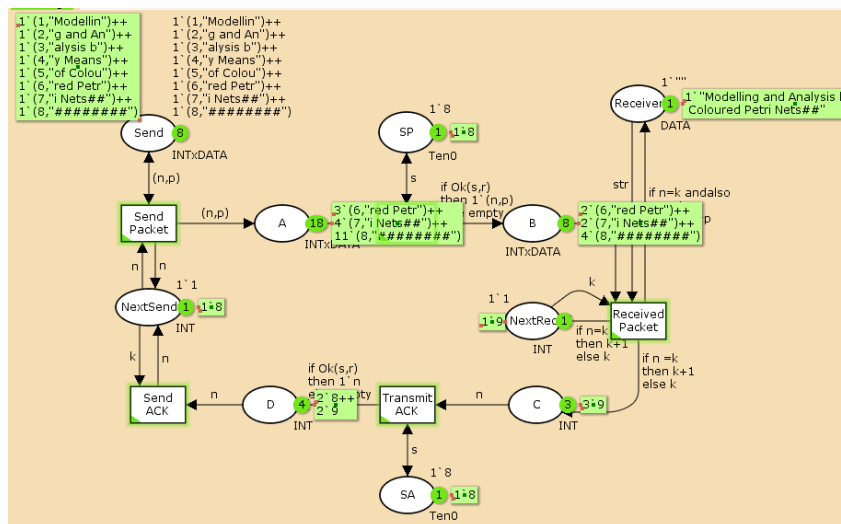


Рис. 3.5: Модель простого протокола передачи данных

4 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 отчет 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.

Из него можно увидеть:

13341 состояний и 206461 переходов между ними. Указаны границы значений для каждого элемента: промежуточные состояния A, B, C(наибольшая верхняя граница у A, так как после него пакеты отбрасываются. Так как мы установили максимум 10, то у следующего состояния B верхняя граница – 10), вспомогательные состояния SP, SA, NextRec, NextSend, Receiver(в них может находиться только один пакет) и состояние Send(в нем хранится только 8 элементов, так как мы задали их в начале и с ними никаких изменений не происходит). Указаны границы в виде мультимножеств. Маркировка home для всех состояний (в любую позицию можно попасть из любой другой маркировки). Маркировка dead равная 4675 [9999,9998,9997,9996,9995,...] – это состояния, в которых нет включенных переходов.(рис. 4.1):

Statistics		

State Space		
Nodes:	21117	
Arcs:	363603	
Secs:	300	
Status:	Partial	
Scc Graph		
Nodes:	11751	
Arcs:	302734	
Secs:	16	
Boundedness Properties		

Best Integer Bounds		
	Upper	Lower
New_Page'A 1	16	0
New_Page'B 1	9	0
New_Page'C 1	6	0
New_Page'D 1	5	0
New_Page'NextRec 1	1	1
New_Page'NextSend 1	1	1
New_Page'Receiver 1	1	1
New_Page'SA 1	1	1
New_Page'SP 1	1	1
New_Page'Send 1	8	8
Best Upper Multi-set Bounds		
New_Page'A 1	2` (2, "g and An")++	
14` (3, "a\lysis b")++		
8` (4, "y Means")++		
3` (5, "of Colou")		
New_Page'B 1	2` (2, "g and An")++	

Рис. 4.1: Report

Сформируем начало графа пространства состояний, так как их много(рис. 4.2):

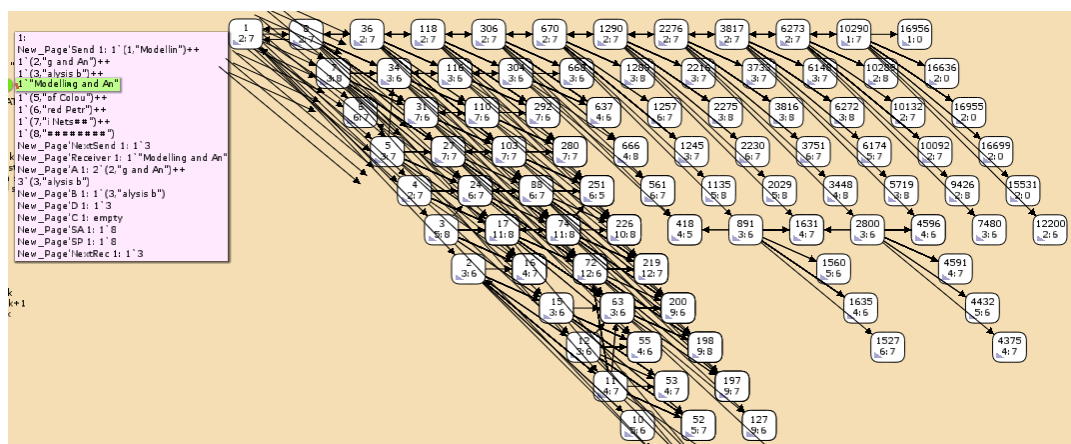


Рис. 4.2: Граф пространства состояний.

5 Выводы

В процессе выполнения данной лабораторной работы я реализовал простой протокол передачи данных в CPN Tools и проведен анализ его пространства состояний.

Более подробно в [1]

Список литературы

1. Anna V. Korolkova D.S.K. Архитектура и принципы построения современных сетей и систем телекоммуникаций. Издательство РУДН, January 2008.