

СОДЕРЖАНИЕ

Введение.....	3
1.1 Исходные тексты программ.....	4
1.2 Результаты работы.....	6
Заключение.....	11
Ответы на контрольные вопросы.....	12

ВВЕДЕНИЕ

Целью данной работы является изучение методики и технологии синтеза аппаратных устройств ускорения вычислений по описаниям на языках высокого уровня.

Для достижения данной цели необходимо выполнить следующие задачи:

- изучить маршрут проектирования устройств, представленных в виде синтаксических конструкций языков высокого уровня C/C++;
- изучить основные возможности, средства отладки и анализа, которые предоставляет IDE Xilinx Vitis HLS для разработчиков ускорителей;
- разработать программу для ускорителя вычислений по индивидуальному заданию и протестировать ее;

1.1 Исходные тексты программ

Ниже в листинге 1.1 приведен изначальный код программы (ядра для ускорителя) в соответствии с моим вариантом.

Листинг 1.1 — Код исходной программы

```
1  extern "C" {
2      void var014(int* c, const int* a, const int* b, const int len) {
3          int tmpA = 0;
4          int tmpB = 0;
5          for (int i = 0; i < len; i++) {
6              tmpA += a[i] * i;
7              tmpB += b[i] * i;
8          }
9          for (int i = 0; i < len; i+=2) {
10             c[i] = tmpA;
11             c[i+1] = tmpB;
12         }
13     }
14 }
```

Ниже в листингах 1.2 - 1.4 приведен код программ, в которых использовались директивы, указывающие компилятору оптимизировать программу.

Листинг 1.2 — Конвейерное исполнение

```
1  extern "C" {
2      void var014(int* c, const int* a, const int* b, const int len) {
3          int tmpA = 0;
4          int tmpB = 0;
5          for (int i = 0; i < len; i++) {
6              #pragma HLS PIPELINE
7              tmpA += a[i] * i;
8              tmpB += b[i] * i;
9          }
10         for (int i = 0; i < len; i+=2) {
11             #pragma HLS PIPELINE
12             c[i] = tmpA;
13             c[i+1] = tmpB;
14         }
15     }
16 }
```

Листинг 1.3 — Развернутый цикл

```
1  extern "C" {
2      void var014(int* c, const int* a, const int* b, const int len) {
3          int tmpA = 0;
4          int tmpB = 0;
5          for (int i = 0; i < len; i++) {
6              #pragma HLS UNROLL factor=2
7              tmpA += a[i] * i;
8              tmpB += b[i] * i;
9          }
10         for (int i = 0; i < len; i+=2) {
11             #pragma HLS UNROLL factor=2
12             c[i] = tmpA;
13             c[i+1] = tmpB;
14         }
15     }
16 }
```

Листинг 1.4 — Развернутый цикл и конвейерное исполнение

```
1  extern "C" {
2      void var014(int* c, const int* a, const int* b, const int len) {
3          int tmpA = 0;
4          int tmpB = 0;
5          for (int i = 0; i < len; i++) {
6              #pragma HLS UNROLL factor=2
7              #pragma HLS PIPELINE
8              tmpA += a[i] * i;
9              tmpB += b[i] * i;
10         }
11         for (int i = 0; i < len; i+=2) {
12             #pragma HLS UNROLL factor=2
13             #pragma HLS PIPELINE
14             c[i] = tmpA;
15             c[i+1] = tmpB;
16         }
17     }
18 }
```

1.2 Результаты работы

Ниже на рисунке 1.1 приведены результаты эмуляции выполнения ядра на центральном процессоре.

```
[Console output redirected to file:/iu_home/iu7044/workspace/lb2/hls_acc_lab/Emulation-SW/SystemDebu
Found Platform
Platform Name: Xilinx
INFO: Reading /iu_home/iu7044/workspace/lb2/hls_acc_lab_system/Emulation-SW/binary_container_1.xclbi
Loading: '/iu_home/iu7044/workspace/lb2/hls_acc_lab_system/Emulation-SW/binary_container_1.xclbin'
Trying to program device[0]: xilinx_u200_xdma_201830_2
Device[0]: program successful!
```

Kernel	Wall-Clock Time (ns)
var014_no_pragmas	2196574
var014_unrolled	2309105
var014_pipelined	3578290
var014_pipe_unroll	1709413

Note: Wall Clock Time is meaningful for real hardware execution only, not for emulation.
Please refer to profile summary for kernel execution time for hardware emulation.
TEST PASSED.

Рисунок 1.1 — Результаты программной эмуляции

Ниже на рисунках 1.2 - 1.3 приведена копия экрана с открытым Assistant view.

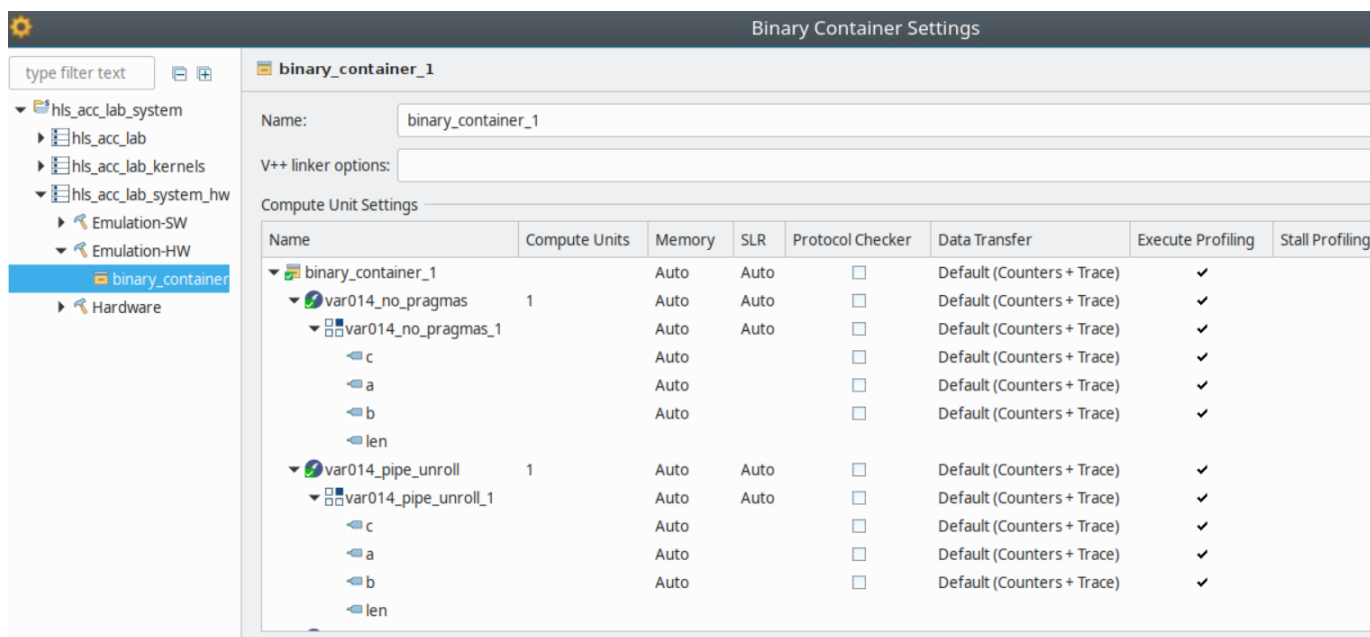


Рисунок 1.2 — Копия экрана с открытым Assistant view

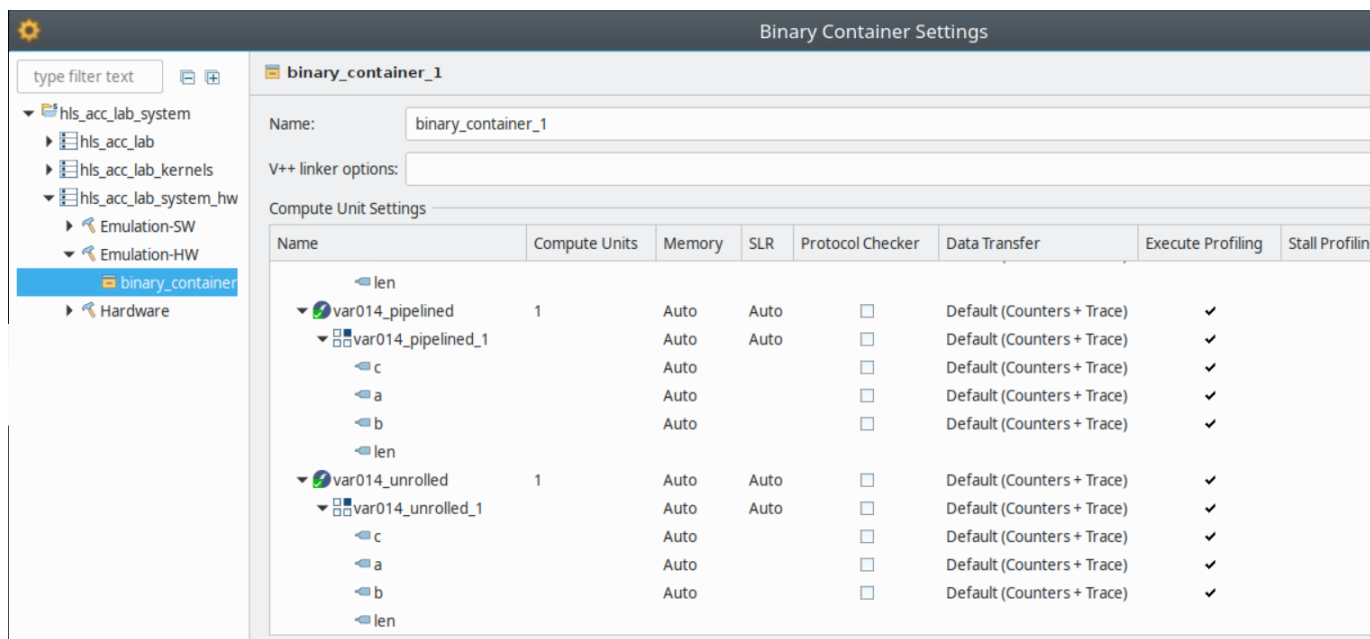


Рисунок 1.3 — Копия экрана с открытым Assistant view (продолжение)

Ниже на рисунке 1.4 приведены результаты работы приложения в режиме Emulation-HW.

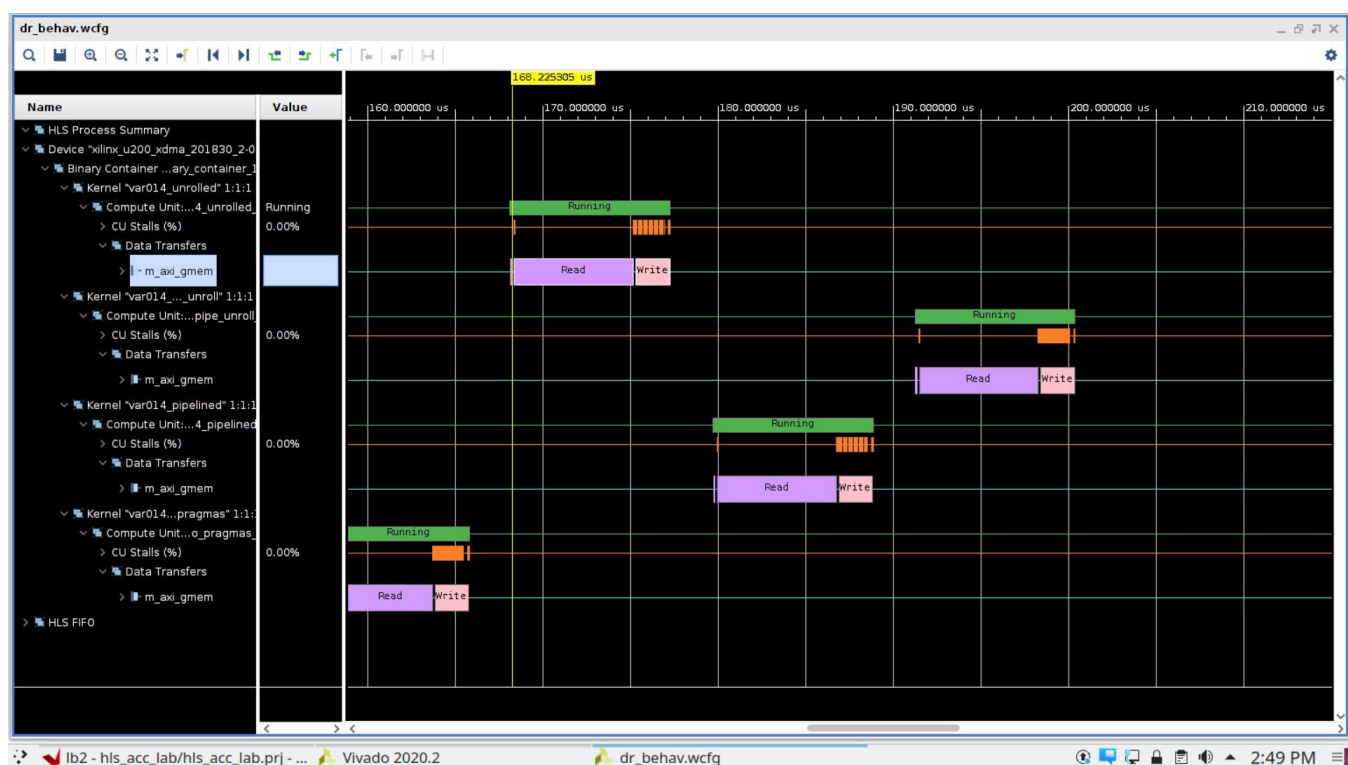


Рисунок 1.4 — Результаты работы приложения в режиме Emulation-HW

```
Device[0]: program successful!
```

Kernel	Wall-Clock Time (ns)
var014_no_pragmas	46023862455
var014_unrolled	46024943015
var014_pipelined	41027334211
var014_pipe_unroll	38019985380

Note: Wall Clock Time is meaningful for real hardware execution only, not for emulation.
Please refer to profile summary for kernel execution time for hardware emulation.

TEST PASSED.

INFO::[Vitis-EM 22] [Time elapsed: 12 minute(s) 23 seconds, Emulation time: 0.223836 ms]
Data transfer between kernel(s) and global memory(s)

var014_no_pragmas_1:m_axi_gmem-DDR[1]	RD = 16.000 KB	WR = 4.000 KB
var014_pipe_unroll_1:m_axi_gmem-DDR[1]	RD = 16.000 KB	WR = 4.000 KB
var014_pipelined_1:m_axi_gmem-DDR[1]	RD = 16.000 KB	WR = 4.000 KB
var014_unrolled_1:m_axi_gmem-DDR[1]	RD = 16.000 KB	WR = 4.000 KB

INFO::[Vitis-EM 22] [Time elapsed: 17 minute(s) 10 seconds, Emulation time: 0.309073 ms]
Data transfer between kernel(s) and global memory(s)

var014_no_pragmas_1:m_axi_gmem-DDR[1]	RD = 16.000 KB	WR = 4.000 KB
var014_pipe_unroll_1:m_axi_gmem-DDR[1]	RD = 16.000 KB	WR = 4.000 KB
var014_pipelined_1:m_axi_gmem-DDR[1]	RD = 16.000 KB	WR = 4.000 KB
var014_unrolled_1:m_axi_gmem-DDR[1]	RD = 16.000 KB	WR = 4.000 KB

INFO::[Vitis-EM 22] [Time elapsed: 18 minute(s) 43 seconds, Emulation time: 0.335645 ms]
Data transfer between kernel(s) and global memory(s)

var014_no_pragmas_1:m_axi_gmem-DDR[1]	RD = 16.000 KB	WR = 4.000 KB
var014_pipe_unroll_1:m_axi_gmem-DDR[1]	RD = 16.000 KB	WR = 4.000 KB
var014_pipelined_1:m_axi_gmem-DDR[1]	RD = 16.000 KB	WR = 4.000 KB
var014_unrolled_1:m_axi_gmem-DDR[1]	RD = 16.000 KB	WR = 4.000 KB

Рисунок 1.5 — Сравнительная таблица с временем выполнения

Ниже на рисунках 1.6 - 1.8 приведены результаты синтеза программы для ускорителя.

```
[Console output redirected to file:/iu_home/iu7044/workspace/lb2/hls_acc_lab/Hardware/SystemDebugg
Found Platform
Platform Name: Xilinx
INFO: Reading /iu_home/iu7044/workspace/lb2/hls_acc_lab_system/Hardware/binary_container_1.xclbin
Loading: '/iu_home/iu7044/workspace/lb2/hls_acc_lab_system/Hardware/binary_container_1.xclbin'
Trying to program device[0]: xilinx_u200_xdma_201830_2
Device[0]: program successful!
```

Kernel	Wall-Clock Time (ns)
var014_no_pragmas	108710865
var014_unrolled	106970670
var014_pipelined	107143691
var014_pipe_unroll	107024103

Note: Wall Clock Time is meaningful for real hardware execution only, not for emulation.
Please refer to profile summary for kernel execution time for hardware emulation.

TEST PASSED.

Рисунок 1.6 — Сравнительная таблица с временем выполнения

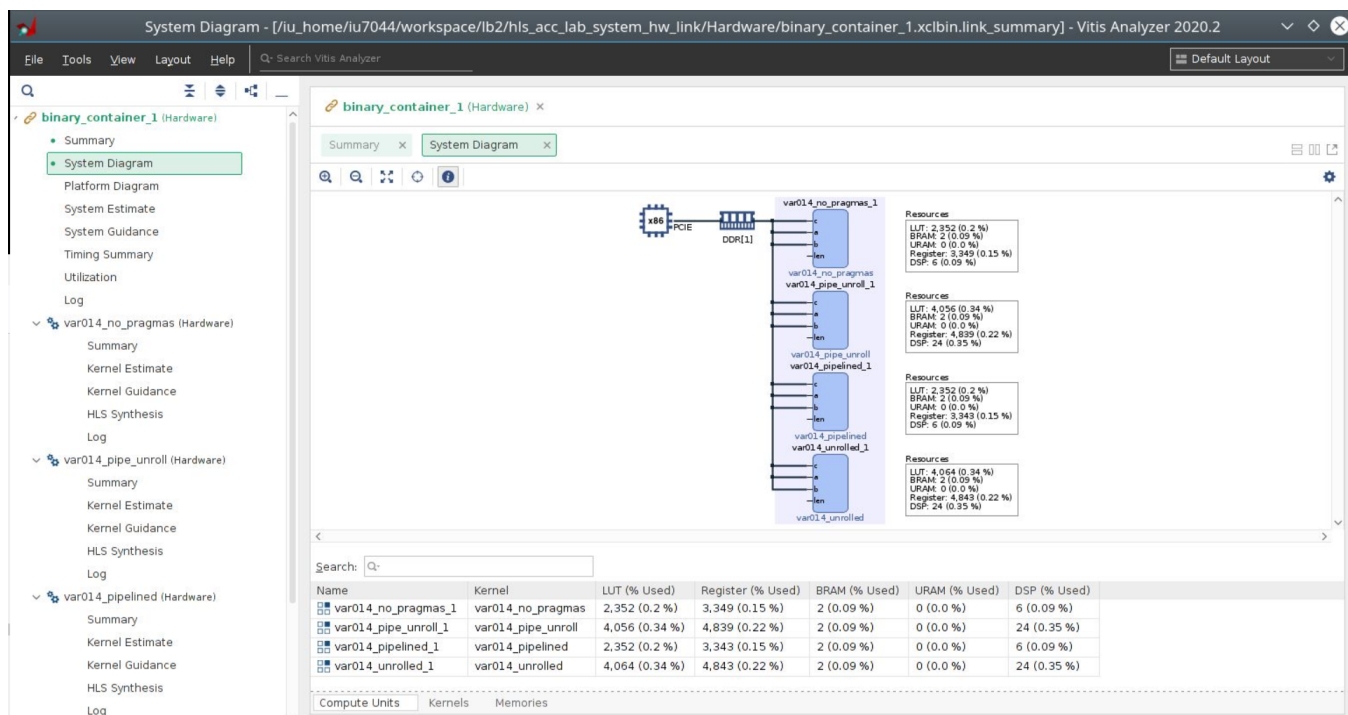


Рисунок 1.7 — Диаграмма системы

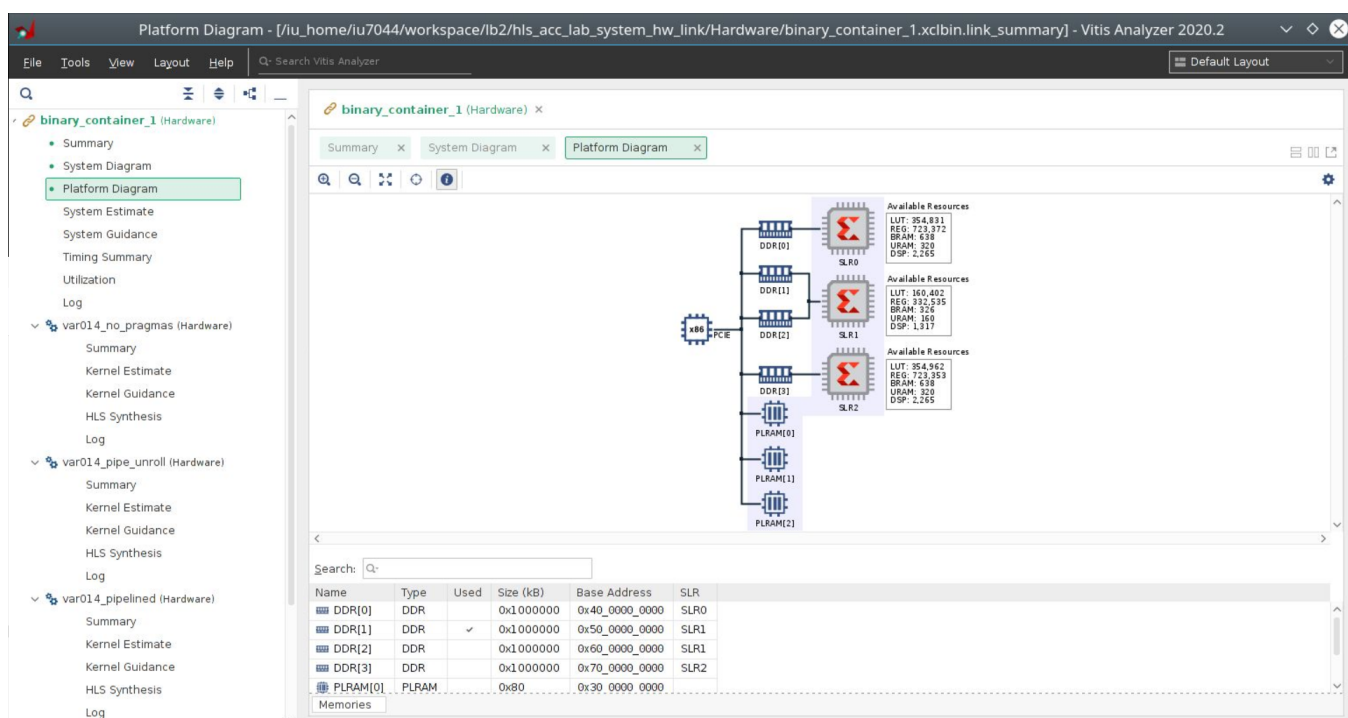


Рисунок 1.8 — Диаграмма платформы

DATE: Sun Dec 19 15:08:17 2021

VERSION: 2020.2 (Build 3064766 on Wed Nov 18 09:12:47 MST 2020)

PROJECT: [var014_no_pragmas](#)

TQZ

Name	Issue Type	Late...	Late...	Iteration Latency	Interval	Trip Count	Pipelined	BRAM	BRAM (%)	DSP	DSP (%)	FF	FF (%)	LUT	LUT (%)
<div><div></div><div>var014_no_pragmas</div></div>	II Violation				0		no	4	~0	0	0	2285	~0	2784	~0
<div><div></div><div>VITIS_LOOP_5_1</div></div>	II Violation			77	2		yes								
<div><div></div><div>VITIS_LOOP_9_2</div></div>				2	1		yes								

Рисунок 1.9 — Информация о компонентах для реализации без оптимизации

DATE: Sun Dec 19 15:08:19 2021

VERSION: 2020.2 (Build 3064766 on Wed Nov 18 09:12:47 MST 2020)

PROJECT: [var014_pipelined](#)

T | Q | Z | S

Name	Issue Type	Lat...	Lat...	Iteration Latency	Interval	Trip Count	Pipelined	BRAM	BRAM (%)	DSP	DSP (%)	FF	FF (%)	LUT	LUT (%)	SL
var014_pipelined	II Violation				0		no	4	~0	0	0	2285	~0	2784	~0	0
Vitis_LOOP_5_1	II Violation			77	2		yes									
Vitis_LOOP_10_2				2	1		yes									

Рисунок 1.10 — Информация о компонентах для реализации с конвейеризацией

DATE: Sun Dec 19 15:08:26 2021

VERSION: 2020.2 (Build 3064766 on Wed Nov 18 09:12:47 MST 2020)

PROJECT: [var014_pipe_unroll](#)

T Q Z

Name	Issue Type	Lat...	Lat...	Iteration Latency	Interval	Trip Count	Pipelined	BRAM	BRAM (%)	DSP	DSP (%)	FF	FF (%)	LUT	LUT (%)	SI
var014_pipe_unroll	II Violation				0		no	4	~0	0	0	5071	~0	5854	~0	
VITIS_LOOP_5_1	II Violation			83	8		yes									
VITIS_LOOP_11_2	II Violation			5	4		yes									

Рисунок 1.11 — Информация о компонентах для реализации с разворачиванием циклов

DATE: Sun Dec 19 15:08:26 2021

VERSION: 2020.2 (Build 3064766 on Wed Nov 18 09:12:47 MST 2020)

PROJECT: [var014_unrolled](#)

T

Q

Z

Name	Issue Type	Lat...	Lat...	Iteration Latency	Interval	Trip Count	Pipelined	BRAM	BRAM (%)	DSP	DSP (%)	FF	FF (%)	LUT	LUT (%)
var014_unrolled	II Violation				0		no	4	~0	0	0	5071	~0	5854	~0
VITIS_LOOP_5_1	II Violation			83	8		yes								
VITIS_LOOP_10_2	II Violation			5	4		yes								

Рисунок 1.12 — Информация о компонентах для реализации с конвейеризацией и разворачиванием циклов

Заключение

При конвейерной обработке цикл может начинать последующие итерации цикла менее чем за три такта. Конвейерная обработка цикла приводит к разворачиванию любых циклов, вложенных внутрь конвейерного цикла. Если внутри цикла существуют зависимости по данным, может оказаться невозможным достичь запуска новой итерации в каждом такте, и результатом может быть больший интервал инициации.

Разворачивание циклов является общепризнанным механизмом снижения времени выполнения циклов. Все развернутые итерации цикла будут выполняться параллельно, поэтому для реализации такого варианта оптимизации потребуется больший объем программируемых логических ресурсов. В результате компилятор может столкнуться с проблемами, связанными с таким большим количеством ресурсов, и с проблемами емкости, которые замедляют процесс компиляции ядра.

Оба варианта оптимизации помогли уменьшить количество тактов на выполнение цикла. Комбинирование двух вариантов оптимизации также привело к оптимизации программы.

Ответы на контрольные вопросы

1. Преимущества и недостатки аппаратных ускорителей на ПЛИС по сравнению с CPU и графическими ускорителями?

В отличие от CPU и GPU, программируемые устройства представляют собой полностью настраиваемую архитектуру, которую разработчик может использовать для размещения вычислительных блоков с требуемой функциональностью. Возможность настроить аппаратное обеспечение под специализированную задачу позволяет достичь высокой производительности. Также ПЛИС позволяет достичь лучшего показателя энергоэффективности

Графические процессоры масштабируют производительность за счет большого количества ядер и использования параллелизма SIMD/SIMT (Рисунок 1). В таком случае, высокий уровень производительности достигается за счет создания длинных конвейеров обработки данных, а не за счет увеличения количества вычислительных единиц. Понимание этих преимуществ является необходимым условием для разработки вычислительных устройств и достижения наилучшего уровня ускорения.

2. Основные способы оптимизации циклических конструкций ЯВУ, реализуемых в виде аппаратных ускорителей?

1. Конвейеризация. Позволяет повысить пропускную способность, за счет увеличения времени синтеза программы и требований к ресурсам ПЛИС. При конвейеризации вместо комплексного преобразования входных данных в одной сложной схеме используются последовательные простые операции, каждая из которых выполняется в своем цифровом узле, а промежуточные результаты запоминаются в триггерах. Это упрощение преобразований позволяет уменьшить число последовательных ячеек от триггера до триггера, повысив, таким образом, частоту. Для указания компилятору о необходимости конвейеризовать циклическую обработку используется директива PIPELINE;

2. Разворачивание циклов. Для указания компилятору о необходимости развернуть цикл используется директива UNROLL: его итерации начинают выполняться параллельно на собственном наборе оборудования. Количество тактов на выполнение всего цикла уменьшается за счет роста размера схемы.

3. Назовите этапы работы программной части ускорителя в хост системе?

1. Вычисление размера массива;
2. Объявление и инициализация исходных массивов;
3. Получение списка устройств и инициализация контекста;
4. Создание контекста и очередей команд к устройствам;
5. Получение необходимой информации об устройстве;
6. Создание программного объекта openCL и загрузка программы в двоичном формате на ускоритель;
7. Выделение памяти под буферы устройства;
8. Для запуска каждой реализации
 - а. Устанавливаем необходимые для тестирования значения;
 - б. Копируем содержимое буферов в DDR память ускорительной карты;
 - в. Запускаем задачу на исполнение и ждем готовности по прерыванию;
 - г. Читаем метки времени исполнения задачи;
 - д. Читаем данные из DDR памяти устройства в буфер результатов;

4. В чем заключается процесс отладки для вариантов сборки Emulation-SW, Emulation-HW и Hardware?

При отладке в режиме программной эмуляции код ядра компилируется для работы на ЦПУ хост-системы. Этот вариант сборки служит

для верификации совместного исполнения кода хост-системы и кода ядра, для выявления синтаксических ошибок, выполнения отладки на уровне исходного кода ядра, понимания или проверки поведения системы.

Для отладки в режиме аппаратной эмуляции код ядра компилируется в аппаратную модель (RTL), которая запускается в специальном симуляторе на ЦПУ. Этот вариант сборки и запуска занимает больше времени, но обеспечивает подробное и точное представление активности ядра. Данный вариант сборки полезен для тестирования функциональности ускорителя и получения начальных оценок производительности.

Для отладки в режиме аппаратного обеспечения (Hardware) код ядра компилируется в аппаратную модель (RTL), а затем реализуется на FPGA. В результате формируется двоичный файл xclbin, который будет работать на реальной FPGA.

5. Какие инструменты и средства анализа результатов синтеза возможно использовать в Vitis HLS для оптимизации ускорителей?

- отладчик, имеющий графический интерфейс;
- использование конструкций, указывающих компилятору путь оптимизации (прагмы и директивы (*set_directive_**));
- средство анализа Vivado IDE, позволяющее в том числе оценивать время и затраты после синтеза или размещения, выполнять симуляцию выполнения программы на ускорителе. Также Vivado IDE позволяет после высокоуровневого синтеза оптимизировать проекты на уровне межрегистровых передач.