

ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА №2	Б09	2022
МОДЕЛИРОВАНИЕ СХЕМ В VERILOG	ВАСИЛЬЕВ ДМИТРИЙ СЕРГЕЕВИЧ	

**Цель работы:** построение кэша и моделирование системы “процессор-кэш-память” на языке описания Verilog

**Инструментарий и требования к работе:** весь код пишется на языке Verilog, компиляция и симуляция – Icarus Verilog 10 и новее (полезные материалы: [Verilog.docx](#)). В отчёте нужно указать, какой версией вы пользовались (можно также приложить ссылку на онлайн-платформу). Использовать SystemVerilog допустимо, главное, чтобы код компилился под Icarus 10, 11 или 12. Далее в этом документе Verilog+SystemVerilog обозначается как Verilog.

Вся работа велась на Icarus Verilog 11.

**Описание:** Необходимо аналитически решить поставленную задачу - по известным параметрам системы вычислить, сколько тактов займет выполнение данной в условии функции, а также определить количество и процент кэш попаданий при ее выполнении. После чего, промоделировать работу системы с заданными параметрами на языке verilog. Сравнить полученные результаты.

**Вычисление недостающих параметров системы:**

- 1) **ADDR1\_BUS\_SIZE, ADDR2\_BUS\_SIZE** - в силу того, что по шинам адреса нужно за один такт передать tag и set, то размер этих шин составляет  $10 \text{ (tag\_size)} + 5 \text{ (set\_size)} = 15$  бит.

(Очевидно, что этого хватит, чтобы по первой шине передать ещё 4 бита оффсета на следующем такте).

- 2) **CTR1\_BUS\_SIZE, CTR2\_BUS\_SIZE** - понятно, что размер шин команд равняется логарифму количества соответствующих команд, округлённому вверх. Ясно, что тогда **CTR1\_BUS\_SIZE = 3, CTR2\_BUS\_SIZE = 2**.
- 3) **CACHE\_SIZE** - понятно, что полезных данных в кеше - количество кэш линий умножить на количество полезных данных в кэш линии - то есть  $64 * 16B = 8kB$ .
- 4) **CACHE\_SETS\_COUNT** - количество наборов кэш линий - то есть количество линий, делить на ассоциативность:  $64 / 2 = 32$ .
- 5) **CACHE\_SET\_SIZE** - логарифм количества наборов: 5.
- 6) **CACHE\_OFFSET\_SIZE** - смещение происходит внутри одной кэш линии, поэтому оно варьируется от 0 до 15 байт, поэтому на запись оффсета нужно  $\log(16) = 4$  бита.

**Аналитическое решение задачи:** я решил поставленную задачу на языке C++. Для этого я написал класс Cache, эмулирующий поведение кеша. Для подсчета количества кэш попаданий и промахов, а также для вычисления количества тактов - я создал ещё один класс - counter.

Логика поведения Cache довольно простая - в нём хранится полезная информация о кэш линиях (tag, valid, dirty, lastUsed (true стоит у той кэш линии из двух в 'наборе', которая использовалась в последний раз)) (сами данные не хранятся). При получении очередной команды из main, cache определяет, если ли у него нужная линия: для этого он проверяет все свои

линии из группы с данным сетом, и если находит ту, у которой tag совпадает с tag - ом запроса, значит случится cache hit, иначе - cache miss. В каждом из случаев необходимо добавить нужное количество таков (не забыв в случае miss посчитать время общения с памятью, а также проверить линию на 'dirty' - если да, то обращение к памяти будет 2: первое - для сохранения туда информации из 'грязной' линии, а второе - для получения в нее новой порции данных) и обновить состояния кэш линий - например, после команды write, независимо от того, попали ли мы в кэш - кэш линия станет 'грязной' - нужно не забыть выставить ей соответствующее состояния.

Счётчик тактов разбит на два слагаемых: clock и extraTicks. Первый считает время на обработку команд, связанных с памятью (read / write), а второй суммирует время на команды внутри процессора (арифметика, выход из функции, итерации циклов и тп).

Результаты аналитического решения таковы:

Total ticks:  $4223640 + 998660 = 5222300$  (clock + extraTicks)

Total memory accesses: 249600

Cache hits: 228080

Part of hits: 0.913782

**Моделирование заданной системы на Verilog:** в выданной модели 3 основных блока: cache, cpu и mem (каждый их них - отдельный модуль). Есть ещё несколько вспомогательных модулей, но о них разумнее рассказать в следующем пункте.

Во всей системе поддерживается следующий инвариант: при  $clk = 0$  все модули могут только читать из входящих в них inout проводов, а при  $clk = 1$ ,

они могут записывать туда данные. Мне этот подход показался удобным: в силу того, что при аккуратном написании кода, всегда понятно, кто сейчас владеет шиной, - не нужно задумываться, может ли владелец в неё что - то написать: если синхронизация 1 - пишет спокойно.

Для реализации ожидания внутри `always` блоков, мне помог макрос, придуманный моими одноклассниками:

```
`define delay(TIME, CLOCK) \  
    for (int i = 0; i < TIME; i++) begin \  
        wait(clk == (i + !CLOCK) % 2); \  
    end
```

Подобное ухищрения понадобилось из - за того, что при написании `'#n'` внутри `always` блоков, программа вела себя непредсказуемым образом, возникали гонки. Поэтому, подобный макрос упрощает жизнь - ты понимаешь, что произойдет, после его использования, в отличие от `'#n'`.

Остановимся чуть подробнее на реализованных модулях:

**Cache** - самый крупный модуль так как ему нужно уметь общаться и с памятью и с процессором. Как и в других модулях, у кэша есть регистры, подключенные к его `inout` и `out` проводам, несколько флагов, и самое главное - кэш линии. Также, дополнительно к кэш линиям хранится массив из 32 (количество кэш линий / ассоциативность) битов, `i` - тый бит в нем отвечает за то, 0 или 1 элемент 'группы' с сетом `i` использовался последним.

Обработка команд от процессора происходит в `always` блоке. Всего существует 3 вида 'полезных' (то есть не равных `NOP`) команд, которые может получить кэш от процессора: `readN`, `writeN` и `invalidate`.

Команда `read` устроена так: мы за два такта читаем адрес, потом так же, как в C++ проверяем, есть ли у нас указанные данные в кэше (смотрим на наши линии с сетом из адреса и проверяем их валидность, а также совпадение тегов). В случае попадания - запоминаем номер кэш линии, в которой хранятся данные. В случае промаха - сгружаем `dirty line`, если нужно, и получаем данные из памяти. Теперь, независимо от того, промахнулись мы или нет - у нас есть кэш линия, в которой лежат нужные процессору данные. Поэтому просто отдадим нужное количество бит обратно процессору.

Стоит сказать, как происходит чтение / запись кэшем из памяти / в память. Рассмотрим чтение из памяти: в моей реализации, кэш ставит на шину C2 команду, означающую чтение, на шину адреса ставит нужный адрес, назначает вспомогательную переменную `wantsToReadFromMemory = 1`, и ждет, пока она не станет 0. (просто пишем `wait(wantsToReadFromMemory == 0)`). В это же время в другом `always` блоке на `clk`, мы проверяем, что `wantsToReadFromMemory == 1`, `clk == 0` (то есть можно читать) и `C2 == C2_RESPONSE`. Если это так, то память готова отдать нам запрошенные данные - нужно просто их прочитать за 8 тактов и вернуть `wantsToReadFromMemory = 0`.

Аналогичным образом устроены запись в память и `write` из процессора в кэш.

Инвалидация устроена еще проще: если ячейка лежит в одной из кэш линий, то мы делаем эту линию не валидной, а если она была грязной, то выгружаем в память. Иначе - ничего делать не надо.

Теперь должно быть понятно, как устроена память: в initial блоке, она заполняет себя так, как сказано в условии. При получении команды, например на запись, она считывает адрес, 8 порций по 16 бит и ждёт, пока от первой полученной команды не пройдет 100 тактов. После этого, записав полученные данные в себя, память на 1 такт выставляет респонс, давая кэшу понять, что закончила работу.

Дампы и ресеты реализованы через отдельные always блоки. Очевидно, как записать каждый из них в коде.

Работу процессора проще объяснить в следующем блоке.

**Воспроизведение задачи на Verilog:** для того чтобы проверить кэш и память, нам понадобилось написать подобие процессора. В силу того, что в поставленной задаче будут использоваться только функции read8, read16, write32 - ровно они и будут реализованы в процессоре. Их реализация крайне проста: мы отправляем кэшу команду, адрес и, при необходимости - данные. А дальше идея такая же, как была с wantsToReadFromMemory в кэше: Сеттим флаг, в другом always блоке он проверяется, ожидая, когда кэш ответит респонзом. После этого, при необходимости, читаем данные из ответа кэша, возвращая флаг в исходное состояние.

Все приготовления проделаны - теперь можно моделировать задачу. Для этого в initial блоке сри запишем те самые вложенные циклы из условия (функцию mmul). В случаях, когда нам нужно получить ячейку из памяти - будем применять команду read (read8 для a и read16 для b). Когда же мы записываем переменную s в память - процессор будет применять команду write32.

Для подсчета статистики, мне понадобился модуль counter, с полями hits, misses. Также, для моделирования системы пригодился модуль test, в котором и располагаются src, mem и cache, соединенные проводами, а также в нём написан большой цикл, меняющий синхронизацию.

После столь долгих приготовлений можно, наконец, сравнить результаты аналитического решения и моделирования, и, о чудо, они совпали во всем с точностью до такта!

```
Total ticks: 4223640 + 998660 = 5222300
```

```
Total memory accesses: 249600
```

```
Cache hits: 228080
```

```
Part of hits: 0.913782
```

Лог выполнения программы можно найти в репозитории (log.txt).

Дамп файлы находятся там же (называются cDump.txt и mDump.txt).

Также в папке /analytics находится проект на C++, эмулирующий эту задачу.

Листинг кода приведен ниже.

## Листинг кода:

testbench.sv

```
`include "constants.sv"
`include "mem.sv"
`include "cpu.sv"
`include "cache.sv"

module test;
    bit clk = 0;
    wire [`ADDR1_BUS_SIZE - 1 : 0] a1;
    wire [`DATA1_BUS_SIZE - 1 : 0] d1;
    wire [`CTR1_BUS_SIZE - 1 : 0] c1;
    wire [`DATA2_BUS_SIZE - 1 : 0] d2;
    wire [`CTR2_BUS_SIZE - 1 : 0] c2;
    wire [`ADDR2_BUS_SIZE - 1 : 0] a2;

    bit C_DUMP;
    bit M_DUMP;
    bit RESET;

    cache myChace(clk, C_DUMP, RESET, a1, d1, c1, d2, c2, a2);
    mem myMem(clk, M_DUMP, RESET, d2, c2, a2);
    cpu myCpu(clk, a1, d1, c1);

    initial begin
        for(int i = 0; i < 15000000; i++) begin
            #1;
            clk = 1 - clk;
        end
    end

endmodule

module counter;
```



```

integer hits = 0;
integer misses = 0;
integer mDump = 0;
integer cDump = 0;
endmodule

```

cpu.sv

```

`include "constants.sv"

module cpu(input clk, output wire [`ADDR1_BUS_SIZE - 1 : 0] a1, inout wire
[`DATA1_BUS_SIZE - 1 : 0] d1, inout wire [`CTR1_BUS_SIZE - 1 : 0] c1);
    reg [`DATA1_BUS_SIZE - 1 : 0] cpu_d1 = 'z;
    reg [`ADDR1_BUS_SIZE - 1 : 0] cpu_a1 = 'z;
    reg [`CTR1_BUS_SIZE - 1 : 0] cpu_c1 = 'z;
    assign a1 = cpu_a1;
    assign d1 = cpu_d1;
    assign c1 = cpu_c1;

    reg [ 7 : 0] resultRead8   = 'z;
    reg [15 : 0] resultRead16  = 'z;
    reg [31 : 0] resultWrite32 = 'z;

    bit wantsToRead8 = 0;
    bit wantsToRead16 = 0;
    bit wantsToWrite32 = 0;

    integer M = 64;
    integer N = 60;
    integer K = 32;
    integer a = 0;
    integer b = M * K;
    integer c = b + K * N * 2;
    integer s = 0;

    integer extraTicks = 0;

    int pa = 0, pb = 0, pc = 0;

    initial begin
        counter.mDump = $fopen("mDump.txt", "w");
        counter.cDump = $fopen("cDump.txt", "w");
    end

```

```

counter.log = $fopen("log.txt", "w");
mmul();

$display("Total ticks: %0t + %0t = %0t", $time / 2, extraTicks, $time / 2 +
extraTicks);
$display("Total memory accesses: %0d", counter.hits + counter.misses);
$display("Cache hits: %0d", counter.hits);
$display("Part of hits: %0f", counter.hits * 1.0 / (counter.hits +
counter.misses));
test.M_DUMP = 1;
test.C_DUMP = 1;
test.RESET = 1;
wait(clk == 0);
wait(clk == 1);
$fclose(counter.log);
$fclose(counter.mDump);
$fclose(counter.cDump);
end

task mmul;
    $fdisplay(counter.log, "Stardted working in mull(), time = %0d", $time / 2);
    pa = a;
    pc = c;
    extraTicks += 3; // pa, pc, y init
    for(int y = 0; y < M; y++) begin
        extraTicks += 1; // x init
        for(int x = 0; x < N; x++) begin
            pb = b;
            s = 0;
            extraTicks += 3; // b, s, k init
            for(int k = 0; k < K; k++) begin
                read8 (pa + k); // resultRead8
                read16 (pb + x * 2); //resultRead16
                s += resultRead8 * resultRead16;
                pb += 2 * N;
                extraTicks += 5 + 1 + 1; // mul, add, ad
                extraTicks += 1; // loop
            end
            $fdisplay(counter.log, "Stardted writing 's', x = %0d, y = %0d, time =
%0d", x, y, $time / 2);
            write32 (pc + x * 4, s);
        end
    end
end

```

```

        $fdisplay(counter.log, "Finished writing 's', x = %0d, y = %0d, time =
%0d", x, y, $time / 2);
        extraTicks += 1; // loop
    end
    extraTicks += 1; // add
    extraTicks += 1; // add
    pa += K;
    pc += 4 * N;
    extraTicks += 1; // loop
end
extraTicks += 1; // func exit
$fdisplay(counter.log, "Ended working in mull(), time = %0d", $time / 2);
endtask

task read8 (reg [`ADDR1_BUS_SIZE + `CACHE_OFFSET_SIZE - 1 : 0] address);
    wait(clk == 1);
    cpu_c1 = `C1_READ8;
    cpu_a1 = address[`ADDR1_BUS_SIZE + `CACHE_OFFSET_SIZE - 1 : `CACHE_OFFSET_SIZE];
    `delay(2, 1)
    cpu_c1 = 'z;
    cpu_d1 = 'z;
    cpu_a1 = address[`CACHE_OFFSET_SIZE - 1 : 0];
    wantsToRead8 = 1;
    wait(wantsToRead8 == 0);
endtask

task read16 (reg [`ADDR1_BUS_SIZE + `CACHE_OFFSET_SIZE - 1 : 0] address);
    wait(clk == 1);
    cpu_c1 = `C1_READ16;
    cpu_a1 = address[`ADDR1_BUS_SIZE + `CACHE_OFFSET_SIZE - 1 : `CACHE_OFFSET_SIZE];
    `delay(2, 1)
    cpu_c1 = 'z;
    cpu_d1 = 'z;
    cpu_a1 = address[`CACHE_OFFSET_SIZE - 1 : 0];
    wantsToRead16 = 1;
    wait(wantsToRead16 == 0);
endtask

task write32 (reg [`ADDR1_BUS_SIZE + `CACHE_OFFSET_SIZE - 1 : 0] address, reg[31 : 0]
data);
    wait(clk == 1);
    cpu_c1 = `C1_WRITE32;
    cpu_a1 = address[`ADDR1_BUS_SIZE + `CACHE_OFFSET_SIZE - 1 : `CACHE_OFFSET_SIZE];

```

```

cpu_d1 = data[`DATA1_BUS_SIZE - 1 : 0];
`delay(2, 1)
cpu_c1 = 'z;
cpu_a1 = address[`CACHE_OFFSET_SIZE - 1 : 0];
cpu_d1 = data[`DATA1_BUS_SIZE * 2 - 1 : `DATA1_BUS_SIZE];
wantsToWrite32 = 1;
wait(wantsToWrite32 == 0);
endtask

always @(negedge clk) begin
    if(wantsToRead8 == 1 && c1 == `C1_RESPONSE) begin
        $fdisplay(counter.log, "Cpu got response in read8, time = %0d", $time / 2);
        resultRead8 = d1[7 : 0];
        wantsToRead8 = 0;
    end else if (wantsToRead16 == 1 && c1 == `C1_RESPONSE) begin
        $fdisplay(counter.log, "Cpu got response in read16, time = %0d", $time / 2);
        resultRead16 = d1[15 : 0];
        wantsToRead16 = 0;
    end else if (wantsToWrite32 == 1 && c1 == `C1_RESPONSE) begin
        $fdisplay(counter.log, "Cpu got response in write32, time = %0d", $time / 2);
        cpu_d1 = 'z;
        wantsToWrite32 = 0;
    end
end
endmodule

```

mem.sv

```
`include "constants.sv"

module mem #(parameter _SEED = 225526) (input clk, input M_DUMP, input RESET, inout
wire [`DATA2_BUS_SIZE - 1 : 0] d2, inout wire [`CTR2_BUS_SIZE - 1 : 0] c2, input wire
[`ADDR2_BUS_SIZE - 1 : 0] a2);
    integer SEED = _SEED;
    logic [`BITS_IN_BYTE - 1 : 0] memLines[`MEM_SIZE - 1 : 0];

    reg [`DATA2_BUS_SIZE - 1 : 0] mem_d2 = 'z;
    reg [`CTR2_BUS_SIZE - 1 : 0] mem_c2 = 'z;
    assign d2 = mem_d2;
    assign c2 = mem_c2;

    bit [`ADDR2_BUS_SIZE - 1 : 0] readedSetTag;

    initial begin
        for (int i = 0; i < `MEM_SIZE; i += 1) begin
            memLines[i] = $random(SEED)>>16;
        end
    end

    integer i = 0;

    always @(negedge clk) begin
        if(c2 == `C2_READ_LINE) begin
            $fdisplay(counter.log, "Mem got C2_READ_LINE request, time = %0d", $time / 2);
            readedSetTag = a2;
            `delay(1, 0)

            mem_c2 = `C2_NOP;
            `delay(`MEM_CTR_WAIT * 2 - 2, 1)
        end
    end
endmodule
```

```

        mem_c2 = `C2_RESPONSE;
        for(i = 0; i < `SEND_FROM_MEM; i++) begin
            mem_d2[`BITS_IN_BYTE - 1 : 0] = memLines[readedSetTag * (1 <<
`CACHE_OFFSET_SIZE) + 2 * i];
            mem_d2[`DATA2_BUS_SIZE - 1 : `BITS_IN_BYTE] = memLines[readedSetTag * (1 <<
`CACHE_OFFSET_SIZE) + 2 * i + 1];
            `delay(2, 1)
        end
        mem_c2 = 'z;
        mem_d2 = 'z;
    end else if(c2 == `C2_WRITE_LINE) begin
        $fdisplay(counter.log, "Mem got C2_WRITE_LINE request, time = %0d", $time / 2);
        readedSetTag = a2;
        for(i = 0; i < `SEND_FROM_MEM; i++) begin
            memLines[readedSetTag * (1 << `CACHE_OFFSET_SIZE) + 2 * i] =
d2[`BITS_IN_BYTE - 1 : 0];
            memLines[readedSetTag * (1 << `CACHE_OFFSET_SIZE) + 2 * i + 1] =
d2[`DATA2_BUS_SIZE - 1 : `BITS_IN_BYTE];
            `delay(2, 0)
        end
        `delay(`MEM_CTR_WAIT * 2 - `SEND_FROM_MEM * 2 - 3, 0)
        mem_c2 = `C2_RESPONSE;
        $fdisplay(counter.log, "Mem send C2_RESPONSE respoce after reading, time =
%0d", $time / 2);
        `delay(2, 1)
        mem_c2 = 'z;
    end
end

always @(posedge M_DUMP) begin
    $fdisplay(counter.log, "Mem DUMP, time = %0d", $time / 2);
    for (i = 0; i < `MEM_SIZE; i++ ) begin
        $fdisplay(counter.mDump, "%d : %d", i, memLines[i]);
    end
end

always @(posedge RESET) begin
    $fdisplay(counter.log, "Mem RESET, time = %0d", $time / 2);
    SEED = _SEED;
    for (int i = 0; i < `MEM_SIZE; i += 1) begin
        memLines[i] = $random(SEED)>>16;
    end
end

```

```
end
endmodule
```

cache.sv

```
`include "constants.sv"

module cache(input clk, input C_DUMP, input RESET, input wire [`ADDR1_BUS_SIZE - 1 : 0] a1, inout wire [`DATA1_BUS_SIZE - 1 : 0] d1, inout wire [`CTR1_BUS_SIZE - 1 : 0] c1, inout wire [`DATA2_BUS_SIZE - 1 : 0] d2, inout wire [`CTR2_BUS_SIZE - 1 : 0] c2, output wire [`ADDR2_BUS_SIZE - 1 : 0] a2);
    reg [`CACHE_LINE_WHOLE_SIZE_BITS - 1 : 0] lines[`CACHE_LINE_COUNT / `CACHE_WAY - 1 : 0][`CACHE_WAY - 1 : 0];
    bit lastUsed [`CACHE_LINE_COUNT / `CACHE_WAY - 1 : 0];

    reg [`DATA1_BUS_SIZE - 1 : 0] cache_d1 = 'z;
    reg [`CTR1_BUS_SIZE - 1 : 0] cache_c1 = 'z;
    reg [`DATA2_BUS_SIZE - 1 : 0] cache_d2 = 'z;
    reg [`CTR2_BUS_SIZE - 1 : 0] cache_c2 = 'z;
    reg [`ADDR2_BUS_SIZE - 1 : 0] cache_a2 = 'z;
    assign d1 = cache_d1;
    assign c1 = cache_c1;
    assign d2 = cache_d2;
    assign c2 = cache_c2;
    assign a2 = cache_a2;

    initial begin
        for(int i = 0; i < `CACHE_LINE_COUNT / `CACHE_WAY; i++) begin
            for(int j = 0; j < `CACHE_WAY; j++) begin
                lines[i][j] = 0;
            end
            lastUsed[i] = 0;
        end
    end

    bit [`CACHE_TAG_SIZE - 1 : 0] readedTag;
```

```

bit [`CACHE_SET_SIZE - 1 : 0] readedSet;
bit [`CACHE_OFFSET_SIZE - 1 : 0] readedOffset;

bit [`MAX_CPU_ASK - 1 : 0] tmpBuffer;

integer target = -1; // it helps to write back to cpu only once
integer whatToDoWithCpu = 0; // just last command
integer i = 0;

integer wantsToWriteToMemory = 0;
integer wantsToReadFromMemory = 0;

always @(negedge clk) begin
    // READ
    if (c1 == `C1_READ8 || c1 == `C1_READ16 || c1 == `C1_READ32) begin
        whatToDoWithCpu = c1;
        readedTag[`CACHE_TAG_SIZE - 1 : 0] = a1[`ADDR1_BUS_SIZE - 1 : `CACHE_SET_SIZE];
        readedSet[`CACHE_SET_SIZE - 1 : 0] = a1[`CACHE_SET_SIZE - 1 : 0];
        `delay(2, 0)
        readedOffset[`CACHE_OFFSET_SIZE - 1 : 0] = a1[`CACHE_OFFSET_SIZE - 1 : 0];
        `delay(1, 0)
        target = -1;
        cache_c1 = `C1_NOP;
        for(i = 0; i < `CACHE_WAY && (target == -1); i++) begin
            if(lines[readedSet][i][`CACHE_TAG_SIZE + `CACHE_LINE_SIZE_BITS - 1 :
`CACHE_LINE_SIZE_BITS] == readedTag) begin
                // hit
                if(lines[readedSet][i][`CACHE_LINE_WHOLE_SIZE_BITS - `VALID] == 1) begin
                    $fdisplay(counter.log, "Cache hit in read, time = %0d", $time / 2);
                    lastUsed[readedSet] = i;
                    counter.hits++;
                    `delay(`CACHE_HIT_WAIT * 2 - 3 - 1, 1) // - 3 cause we have already
wait 3 half ticks. - 1 cause we read info after 0.5 ticks
                    target = i;
                end
            end
        end

        // miss
        if(target == -1) begin
            $fdisplay(counter.log, "Cache mis in read, time = %0d", $time / 2);
            counter.misses++;
        end
    end
end

```



```

    target = 1 - lastUsed[readedSet];
    `delay(`CACHE_MIS_WAIT * 2 - 4, 1)

    // DIRTY
    if(lines[readedSet][target][`CACHE_LINE_WHOLE_SIZE_BITS - `VALID - `DIRTY]
== 1 && lines[readedSet][target][`CACHE_LINE_WHOLE_SIZE_BITS - `VALID] == 1) begin
        $fdisplay(counter.log, "Dirty line in read, time = %0d", $time / 2);
        cache_c2 = `C2_WRITE_LINE;
        cache_a2[`CACHE_SET_SIZE - 1 : 0] = readedSet;
        cache_a2[`ADDR2_BUS_SIZE - 1 : `CACHE_SET_SIZE] =
lines[readedSet][target][`CACHE_LINE_SIZE_BITS + `CACHE_TAG_SIZE - 1 :
`CACHE_LINE_SIZE_BITS];
        wantsToWriteToMemory = 1;
        wait(wantsToWriteToMemory == 0);
        `delay(1, 0)
    end
    cache_c2[`CTR2_BUS_SIZE - 1 : 0] = `C2_READ_LINE;
    cache_a2[`CACHE_SET_SIZE - 1 : 0] = readedSet;
    cache_a2[`ADDR2_BUS_SIZE - 1 : `CACHE_SET_SIZE] = readedTag;
    `delay(2, 1)
    cache_c2[`CTR2_BUS_SIZE - 1 : 0] = 'z;
    cache_a2[`ADDR2_BUS_SIZE - 1 : 0] = 'z;
    cache_d2[`DATA2_BUS_SIZE - 1 : 0] = 'z;
    wantsToReadFromMemory = 1;
    wait(wantsToReadFromMemory == 0);

    lines[readedSet][target][`CACHE_LINE_WHOLE_SIZE_BITS - `VALID - `DIRTY] =
0;
    lines[readedSet][target][`CACHE_LINE_WHOLE_SIZE_BITS - `VALID] = 1;
    lines[readedSet][target][`CACHE_TAG_SIZE + `CACHE_LINE_SIZE_BITS - 1 :
`CACHE_LINE_SIZE_BITS] = readedTag;
    lastUsed[readedSet] = target;
    `delay(1, 0)
end

cache_c1 = `C1_RESPONSE;
case (whatToDoWithCpu)
`C1_READ8 : begin
    cache_d1[7 : 0] = lines[readedSet][target][readedOffset * 8 +: 8];
end
`C1_READ16 : begin
    cache_d1[15 : 0] = lines[readedSet][target][readedOffset * 8 +: 16];

```

```

end
`C1_READ32 : begin
    cache_d1[15 : 0] = lines[readedSet][target][readedOffset * 8 +: 16];
    `delay(2, 1)
    cache_d1[15 : 0] = lines[readedSet][target][16 + readedOffset +: 16];
end
endcase

`delay(2, 1)
cache_c1 = 'z;
cache_d1 = 'z;
end
// WRITE
else if (c1 == `C1_WRITE8 || c1 == `C1_WRITE16 || c1 == `C1_WRITE32) begin
    whatToDoWithCpu = c1;
    readedTag[`CACHE_TAG_SIZE - 1 : 0] = a1[`ADDR1_BUS_SIZE - 1 : `CACHE_SET_SIZE];
    readedSet[`CACHE_SET_SIZE - 1 : 0] = a1[`CACHE_SET_SIZE - 1 : 0];
    tmpBuffer[15 : 0] = d1;
    `delay(2, 0)
    readedOffset[`CACHE_OFFSET_SIZE - 1 : 0] = a1[`CACHE_OFFSET_SIZE - 1 : 0];
    tmpBuffer[31 : 16] = d1; // better not to do like that when command != write32;
    `delay(1, 0)
    target = -1;
    cache_c1 = `C1_NOP;
    for(i = 0; i < `CACHE_WAY && (target == -1); i++) begin
        if(lines[readedSet][i][`CACHE_TAG_SIZE + `CACHE_LINE_SIZE_BITS - 1 :
`CACHE_LINE_SIZE_BITS] == readedTag) begin
            // hit
            if(lines[readedSet][i][`CACHE_LINE_WHOLE_SIZE_BITS - `VALID]) begin
                $fdisplay(counter.log, "Cache hit in write, time = %0d", $time / 2);
                lastUsed[readedSet] = i;
                counter.hits++;
                `delay(`CACHE_HIT_WAIT * 2 - 3 - 1, 1) // - 3 cause we have already
wait 3 half ticks. - 1 cause we read info after 0.5 ticks
                target = i;
            end
        end
    end
end

// miss
if(target == -1) begin
    $fdisplay(counter.log, "Cache mis in write, time = %0d", $time / 2);

```

```

        counter.misses++;
        target = 1 - lastUsed[readedSet];
        `delay(`CACHE_MIS_WAIT * 2 - 4, 1)

        // DIRTY
        if(lines[readedSet][target][`CACHE_LINE_WHOLE_SIZE_BITS - `VALID - `DIRTY]
== 1 && lines[readedSet][target][`CACHE_LINE_WHOLE_SIZE_BITS - `VALID] == 1) begin
            $fdisplay(counter.log, "Dirty line in write, time = %0d", $time / 2);
            cache_c2 = `C2_WRITE_LINE;
            cache_a2[`CACHE_SET_SIZE - 1 : 0] = readedSet;
            cache_a2[`ADDR2_BUS_SIZE - 1 : `CACHE_SET_SIZE] =
lines[readedSet][target][`CACHE_LINE_SIZE_BITS + `CACHE_TAG_SIZE - 1 :
`CACHE_LINE_SIZE_BITS];
            wantsToWriteToMemory = 1;
            wait(wantsToWriteToMemory == 0);
            `delay(1, 0)
        end

        cache_c2[`CTR2_BUS_SIZE - 1 : 0] = `C2_READ_LINE;
        cache_a2[`CACHE_SET_SIZE - 1 : 0] = readedSet;
        cache_a2[`ADDR2_BUS_SIZE - 1 : `CACHE_SET_SIZE] = readedTag;
        `delay(2, 1)

        cache_c2[`CTR2_BUS_SIZE - 1 : 0] = 'z;
        cache_a2[`ADDR2_BUS_SIZE - 1 : 0] = 'z;
        cache_d2[`DATA2_BUS_SIZE - 1 : 0] = 'z;
        wantsToReadFromMemory = 1;
        wait(wantsToReadFromMemory == 0);

        lines[readedSet][target][`CACHE_LINE_WHOLE_SIZE_BITS - `VALID] = 1;
        lines[readedSet][target][`CACHE_TAG_SIZE + `CACHE_LINE_SIZE_BITS - 1 :
`CACHE_LINE_SIZE_BITS] = readedTag;
        lastUsed[readedSet] = target;
        `delay(1, 0)
    end

    // save data:
    lines[readedSet][target][`CACHE_LINE_WHOLE_SIZE_BITS - `VALID - `DIRTY] = 1;

    case (whatToDoWithCpu)
    `C1_WRITE8 : begin
        lines[readedSet][target][readedOffset * 8 +: 8] = tmpBuffer[7 : 0];
    end
end

```

```

end
`C1_WRITE16 : begin
    lines[readedSet][target][readedOffset * 8 +: 16] = tmpBuffer[15 : 0];
end
`C1_WRITE32 : begin
    lines[readedSet][target][readedOffset * 8 +: 32] = tmpBuffer[31 : 0];
end
endcase

cache_c1 = `C1_RESPONSE;
`delay(2, 1)
cache_c1 = 'z;
cache_d1 = 'z;
end
// INVALIDATE
else if (c1 == `C1_INVALIDATE_LINE) begin
    $fdisplay(counter.log, "Line invalidation, time = %0d", $time / 2);
    whatToDoWithCpu = cache_c1;
    readedTag[`CACHE_TAG_SIZE - 1 : 0] = a1[`ADDR1_BUS_SIZE - 1 : `CACHE_SET_SIZE];
    readedSet[`CACHE_SET_SIZE - 1 : 0] = a1[`CACHE_SET_SIZE - 1 : 0];
    `delay(2, 0)
    readedOffset[`CACHE_OFFSET_SIZE - 1 : 0] = a1[`CACHE_OFFSET_SIZE - 1 : 0];
    `delay(1, 0)
    target = -1;
    cache_c1 = `C1_NOP;
    for(i = 0; i < `CACHE_WAY && (target == -1); i++) begin
        if(lines[readedSet][i][`CACHE_TAG_SIZE + `CACHE_LINE_SIZE_BITS - 1 :
`CACHE_LINE_SIZE_BITS] == readedTag) begin
            // hit
            if(lines[readedSet][i][`CACHE_LINE_WHOLE_SIZE_BITS - `VALID]) begin
                lastUsed[readedSet] = i;
                counter.hits++; // ?
                `delay(`CACHE_HIT_WAIT * 2 - 3 - 1, 1) // - 3 cause we have already
wait 3 half ticks. - 1 cause we read info after 0.5 ticks
                target = i;

                // invalidation
                if(lines[readedSet][target][`CACHE_LINE_WHOLE_SIZE_BITS - `VALID -
`DIRTY] == 1) begin
                    cache_c2 = `C2_WRITE_LINE;
                    cache_a2[`CACHE_SET_SIZE - 1 : 0] = readedSet;

```

```

        cache_a2[`ADDR2_BUS_SIZE - 1 : `CACHE_SET_SIZE] = readedTag;
        wantsToWriteToMemory = 1;
        wait(wantsToWriteToMemory == 0);
        `delay(1, 0)
    end

        lines[readedSet][target][`CACHE_LINE_WHOLE_SIZE_BITS - `VALID -
`DIRTY] = 0;

        lines[readedSet][i][`CACHE_LINE_WHOLE_SIZE_BITS - `VALID] = 0;
    end
end
end
end

always @(clk) begin
    if(wantsToWriteToMemory == 1 && clk == 1) begin
        for(i = 0; i < `SEND_FROM_MEM; i++) begin
            cache_d2 = lines[readedSet][target][`DATA2_BUS_SIZE * i +:
`DATA2_BUS_SIZE];
            `delay(2, 1)
            cache_c2[`CTR2_BUS_SIZE - 1 : 0] = 'z;
            cache_a2[`ADDR2_BUS_SIZE - 1 : 0] = 'z;
        end
        wantsToWriteToMemory = 2;
    end else if (clk == 0 && wantsToReadFromMemory == 1 && c2 == `C2_RESPONSE) begin
        for(i = 0; i < `SEND_FROM_MEM; i++) begin
            lines[readedSet][target][`DATA2_BUS_SIZE * i +: `DATA2_BUS_SIZE] = d2;
            `delay(2, 0)
        end
        wantsToReadFromMemory = 0;
    end
end

always @(negedge clk) begin
    if (wantsToWriteToMemory == 2 && c2 == `C2_RESPONSE) wantsToWriteToMemory = 0;
end

always @(posedge C_DUMP) begin
    $fdisplay(counter.log, "Cache DUMP, time = %0d", $time / 2);
    for (i = 0; i < `CACHE_LINE_COUNT / `CACHE_WAY; i++ ) begin
        $fdisplay(counter.cDump, "%d: %d %d %d %d", 2 * i, lines[i][0][127 : 96],
lines[i][0][95 : 64], lines[i][0][63 : 31], lines[i][0][31 : 0]);
    end
end

```

```

        $fdisplay(counter.cDump, "%d: %d %d %d %d", 2 * i + 1, lines[i][1][127 : 96],
lines[i][1][95 : 64], lines[i][1][63 : 31], lines[i][1][31 : 0]);
    end
end

always @(posedge RESET) begin
    $fdisplay(counter.log, "Cache RESET, time = %0d", $time / 2);
    for(int i = 0; i < `CACHE_LINE_COUNT / `CACHE_WAY; i++) begin
        for(int j = 0; j < `CACHE_WAY; j++) begin
            lines[i][j] = 0;
        end
        lastUsed[i] = 0;
    end
end
endmodule

```

constants.sv

```

// Created by my unimates
`define delay(TIME, CLOCK) \
    for (int i = 0; i < TIME; i++) begin \
        wait(clk == (i + !CLOCK) % 2); \
    end

`define BITS_IN_BYTE 8

`define CACHE_LINE_COUNT 64
`define CACHE_WAY 2
`define MEM_SIZE 524288 // 2 ^ 19

`define SEND_FROM_MEM (`CACHE_LINE_SIZE / `DATA_BUS_SIZE)

// time
`define CACHE_HIT_WAIT 6
`define CACHE_MIS_WAIT 4
`define MEM_CTR_WAIT 100

// in bytes
`define CACHE_LINE_SIZE 16

```

```

`define DATA_BUS_SIZE (16 / `BITS_IN_BYTE)

// in bits
`define CACHE_OFFSET_SIZE 4 // log2(CACHE_LINE_SIZE);
`define CACHE_SET_SIZE 5 // log2(CACHE_LINE_COUNT / CACHE_WAY);
`define CACHE_TAG_SIZE 10
`define CACHE_LINE_SIZE_BITS (`CACHE_LINE_SIZE * `BITS_IN_BYTE)
`define CACHE_LINE_WHOLE_SIZE_BITS (`VALID + `DIRTY + `CACHE_TAG_SIZE +
`CACHE_LINE_SIZE_BITS)
`define VALID 1
`define DIRTY 1
`define MAX_CPU_ASK 32 // read32 / write32

`define ADDR1_BUS_SIZE (`CACHE_SET_SIZE + `CACHE_TAG_SIZE)
`define ADDR2_BUS_SIZE (`CACHE_SET_SIZE + `CACHE_TAG_SIZE)

`define DATA1_BUS_SIZE 16
`define DATA2_BUS_SIZE 16

`define CTR1_BUS_SIZE 3
`define CTR2_BUS_SIZE 2

// comands
`define C1_NOP 3'b000
`define C1_READ8 3'b001
`define C1_READ16 3'b010
`define C1_READ32 3'b011
`define C1_INVALIDATE_LINE 3'b100
`define C1_WRITE8 3'b101
`define C1_WRITE16 3'b110
`define C1_WRITE32 3'b111
`define C1_RESPONSE 3'b111

`define C2_NOP 2'b00
`define C2_READ_LINE 2'b10
`define C2_WRITE_LINE 2'b11
`define C2_RESPONSE 2'b01

```

