计算机组成原理 实验4直接映射Cache设计



实验目的

- 掌握直接映射Cache的基本结构及其设计方法
- 实现直接映射Cache的地址映射机制
- 实现读命中、读缺失和写命中3种情况的处理

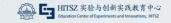
实验内容

为主存容量8KB的存储系统,设计直接映射Cache,参数如下:

• Cache总容量为256B、块大小4B (64个Cache块)

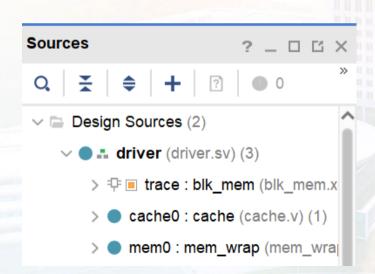
实现:

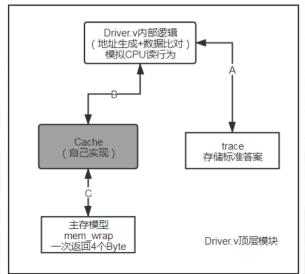
- 1. 在CPU发出读请求后的取数据操作,包括读命中、读缺失
- 2. 在CPU发出写请求后的写数据操作,仅需实现写命中,写缺失不处理

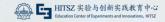


实验框架

- driver(driver.sv) --- 顶层模块,模拟CPU的访存行为,并进行数据正确性检查
- trace(IP核) --- 存储标准答案
- cache(**cache.v**) --- Cache模块(**需要完成**)
- mem_wrap(mem_wrap.v) --- 主存存储器模型







Cache.v 模块接口

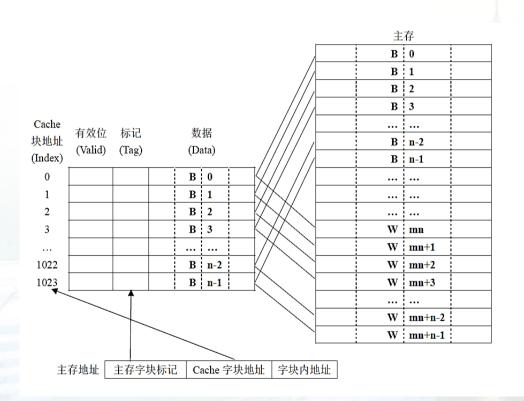
属性	名称	含义	位宽
全局信号			
输入	clk	时钟	1
输入	reset	复位 (高电平有效)	1
与上层Driver模块的接口			
输入	addr_from_cpu	CPU的读/写地址	13
输入	rreq_from_cpu	CPU的读请求	1
输入	wreq_from_cpu	CPU的写请求	1
输入	wdata_from_cpu	CPU的写数据	8
输出	rdata_to_cpu	Cache读出的数据	8
输出	hit_to_cpu	命中标记	1
与主存(mem_wrap)模块的接口			
输入	rdata_from_mem	主存模块读取的连续4字节	32
输入	rvalid_from_mem	主存读取完毕标记	1
输出	rreq_to_mem	读主存请求	1
输出	raddr_to_mem	读主存首地址	13
输出	wreq_to_mem	写主存请求	1
输出	waddr_to_mem	写主存地址	13
输出	wdata_to_mem	写主存数据	8

实验步骤

- 进行地址各个字段的分解
- 计算Cache各个参数,选择大小合理的Block RAM,创建IP核并实例化
- 编写命中判断的组合逻辑
- 设计控制状态机
- 使用提供的testbench.v测试模块进行<u>测试、调试</u>,根据输出的调试信息,定位错误点



实验步骤-地址分解

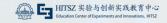


Cache的总容量为256B

每块4个字节?位

64个Cache块?位

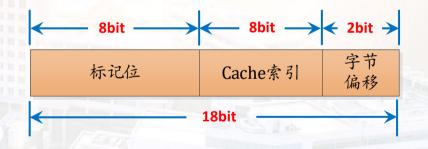
input [12:0] raddr_from_cpu,
// CPU的读地址



实验步骤-地址分解

举例

- 系统的主存容量为256KB (主存地址宽度为18位)
- 设计直接相联Cache
 - 大小为1024B, 块大小为4B
- · Cache块大小是4B (块内偏移为2位)
- Cache块有256 (1024B / 4B = 256)
 - Cache块地址为8位
 - 剩余的18 8 2 = 8位,作为Tag使用

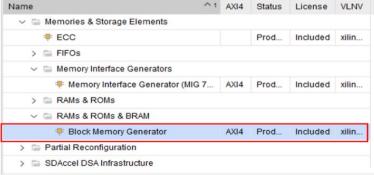


实验步骤-创建IP核

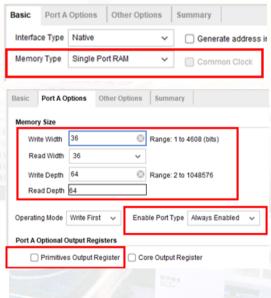
1) 点击Flow Navigator中的IP Catalog, 打开窗口添加



2) 双击Block Memory Generator



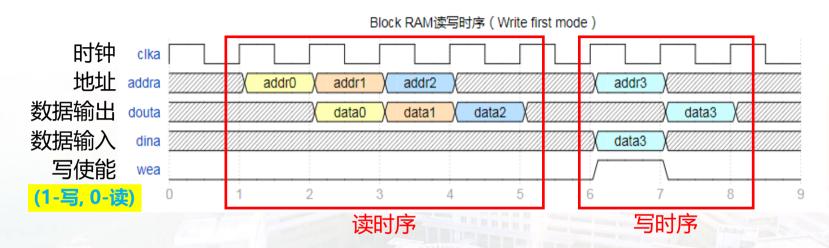
3) 配置RAM



4) 例化IP

```
56 // Begin Cut here for INSTANTIATION To
57 blk_mem_gen_0 your_instance_name (
58 .clka(clka), // input wire clka
59 .wea(wea), // input wire [0 : 0] wea
60 .addra(addra), // input wire [5 : 0] addra
61 .dina(dina), // input wire [35 : 0] dina
62 .douta(douta) // output wire [35 : 0] douta
63 ):
64 // INST_TAG_END End INSTANTIATION Template
```

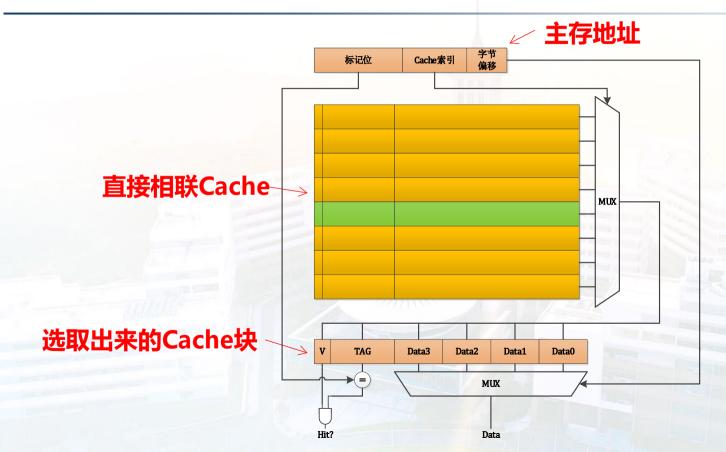
实验步骤-IP核RAM时序



- 读时序: 上一周期给出地址, 下一周期输出数据, 可连续读取
- 写时序: 上一周期给数据、写地址, 拉高wea信号, 下一周期成功写入数据, 刚刚写入的数据出现在douta口上



实验步骤-判断命中机制





实验步骤-实现状态机

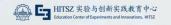
Mealy状态机实现

• READY: Cache处在就绪状态

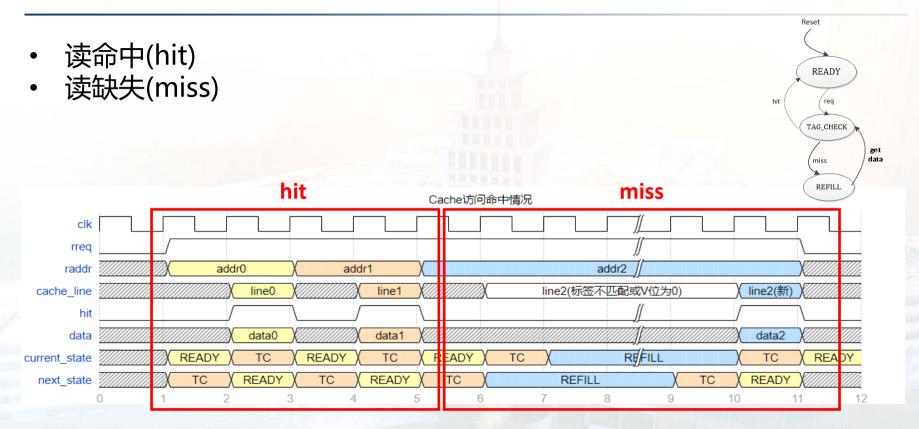
TAG_CHECK: 检查Cache是否命中

• REFILL:将取回的字块,加上相应的标签, 存进自己的存储体内。





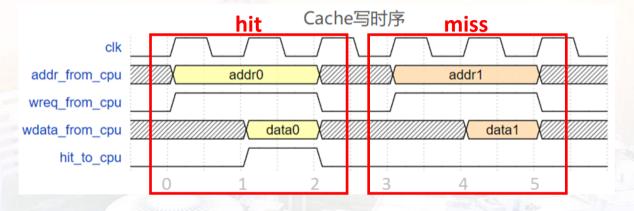
实验步骤-Cache的读时序



实验步骤-Cache的写时序

- 写命中(hit)
- 写缺失(miss)





注意:

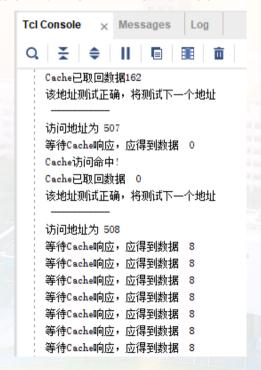
- ① 写请求只有效2个周期
- ② 写缺失时, hit需保持低电平, 且不能修改内存

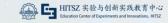


7

实验步骤-测试

完成设计后,可以运行testbench.v文件中的仿真,运行仿真时,下方的Tcl Console也会打印相应的调试信息,帮助定位出错点





实验提交

・提交内容

• Cache模块源文件cache.v: 3分

• 实验报告: 4分

• 将上述文件打包成.zip, 以"学号_姓名.zip"命名提交到作业系统

◆ 注意: **如有雷同,双方均0分!**



开始实验

1920

哈工大

