Lab4 实验报告

PB18051098 徐碧涵

实验目的

- 1. 实现 BTB(Branch Target Buffer)和 BHT(Branch History Table)两种动态分支预测器
- 2. 体会动态分支预测对流水线性能的影响

实验环境

Vivado2018.3

实验过程

实现 BTB

BTB 实现一个 buffer,保存当前地址高位、目标地址和有效位,使用 1bit 预测位进行分支预测,预测位为 1 表示预测跳转,为 0 表示预测不跳转。在分支指令的 EX 段根据其真实跳转情况对预测位进行修改,如果真实指令跳转那么该跳转指令预测位设为 1,反之设为 0。在 IF 段对当前 PC 值在 Buffer 中进行查找如果命中且预测位为 1,则下一条指令的地址不是pc+4,而是 buffer 中的内容。BTB 的命中: 当前指令的低位用于寻址,对比指令的高位和 buffer 中是否相等并且有效位为 1,表示命中。

else

```
begin

tag[PCX_set_addr] <= PCX_tag;
target[PCX_set_addr] <= br_target_PCX;
valid[PCX_set_addr] <= 1'b1;
state[PCX_set_addr] <= 1'b0;  //未跳转预测位置 0
end
end
```

在 BTB 的基础上实现 BHT

```
使用 2bit 进行分支预测,使用 buffer 记录分支指令的预测位
reg [1:0] state[0:SET_SIZE-1];
根据真实跳转对状态值进行修改
if (update)
    begin
        if (br == 1)
        begin
            state[PCX\_set\_addr] \leftarrow (state[PCX\_set\_addr] == 2'b11) ? 2'b11 :
                                      state[PCX_set_addr] + 1;
        end
        else
        begin
            state[PCX\_set\_addr] \leftarrow (state[PCX\_set\_addr] == 2'b00) ? 2'b00 :
                                  state[PCX_set_addr] - 1;
        end
   end
```

对于给定 PC 值进行预测,如果该 PC 值在 BHT 中预测跳转,那么即预测该 branch 指令 taken,如果此时在 BTB 中命中,那么下一条指令的地址即为 BTB buffer 中的值,如果 BTB 没有命中,那么需要一个 cycle 计算出分支目标地址,在下一个 cycle 计算出分支目标地址后,flush 掉一条指令,并将下一条指令地址赋为计算出的分支目标地址。如果预测错误需要 flush 掉 2 条指令。

实验结果

分支收益:如果 BTB 命中且分支预测正确,那么能带来 2 个 cycle 的收益,如果 BTB 未命中但 BHT 分支预测正确那么带来 1 个 cycle 的收益,分支预测失败则无收益。

统计四个测试样例未使用分支预测的执行总周期数,以及使用分支预测执行周期数,分 支指令数,分支错误指令数,分支正确指令数。

使用 BTB 进行分支预测

未使用分支	使用分支预	分支指令条	分支错误指	分支正确指
预测时钟周	测时钟周期	数	令数	令数
期数	数			

Btb	506	310	101	3	98
Bht	554	378	110	22	88
Quicksort	53530	45689	6116	2196	3920
Matmul	341323	333171	4624	548	4076

使用 BHT 进行分支预测

	未使用分支	使用分支预	分支指令条	分支错误指	分支正确指
	预测时钟周	测时钟周期	数	令数	令数
	期数	数			
Btb	506	312	101	3	98
Bht	554	364	110	15	95
Quicksort	53530	44069	6116	1174	4942
Matmul	341323	332639	4624	282	4342

总结

从上述实验结果可见使用分支预测将带来收益减短程序执行时间,其中 BHT 比 BTB 预测准确率更高,减少的时钟周期数也更多。