计算机系统结构第三次作业参考答案

多功能流水线

有一条动态多功能流水线由 6 个部件组成,这 6 个部件分别标记为 S1, S2, S3, S4, S5, S6, 各个部件的运行时间均为 50ns。如果 S1,S4,S5,S6 组成乘法流水线,S1,S2,S3,S6 组成加法流水线,假设该流水线的输出结果可以直接返回输入端,而且设置有足够的缓冲寄存器,如果以最快的方法用流水线计算 $\sum_{i=1}^5 x_i * y_i * z_i$

- 1、请画出时空图
- 2、请计算实际的吞吐率、加速比和效率

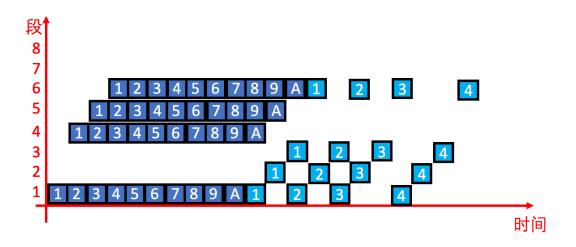
主要问题:

本题的问题并不大,只要时空图画对了基本上大部分同学都计算获得了正确的答案。

解:

1.

共需执行 10 次乘法, 4 次加法。我们分别使用深蓝色代表乘法(用 1-A 表示十次计算)用浅蓝色表示加法(用 1-4 表示 4 次计算)时空图如下



2. 吞吐率为:

$$TP = \frac{14}{22 * \Delta t} = 1.27 * 10^7/s$$

加速比为:

$$S = \frac{14 * 4 * \Delta t}{22 * \Delta t} = 2.545$$

效率为:

$$E = \frac{14 * 4 * \Delta t}{6 * 22 * \Delta t} = 42.4\%$$

非线性流水线调度

假设有一个5段的非线性流水线,他的各个执行阶段用时均为t,其预约表如下:

	1	2	3	4	5	6	7
S1	X						X
S2		X			X		
S3			X	X			
S4				X			X
S5					X	X	

- 1、请画出流水线任务调度的状态转移图
- 2、如果允许不等时间间隔调度,请问最优的调度策略是什么,在这样的调度策略下,流水线的最大吞吐率是多少
- 3、如果连续输入10个任务,采用上述最优调度策略时流水线的实际吞吐率和加速比分别是多少**主要问题**:
- 1、有部分同学通过插入延迟段的形式给出了一个最优调度策略为 2, 这样计算得到的这个在判作业的时候没有扣分,不过标出来供大家注意。不过尽管题目中并没有明确规定不允许插入延迟段,但是毕竟这个方法修改了题目中给出的预约表,至少不能够被认为是一种常规的方法吧。不过,不可否认的是本题题面确实也有不严谨的地方,在此向大家致歉。
- 2、在画状态转移图的时候请不要忘记画7+的线
- 3、请不要忘记吞吐率必然和Δt相关,有些同学计算得到的吞吐率中没有这一项
- 4、连续输入9个任务,一共需要花费 9*3=27t 的时间,而最后一个任务在等他们全部输入之后再输入,再需要7t 的时间就必然能够执行结束,因此总花费时间未 34t 时间解:
- 1. 状态转移图使用如下表格表示

源节点	右移位数	目标节点	
100101 (起始冲突向量)	2	101101	
	4	100111	
	5	100101	
	7+	100101	
101101	2	101111	
	5	100101	
	7+	100101	
100111	4	100111	
	5	100101	
	7+	100101	
101111	5	100101	
	7+	100101	

2.

不等时间间隔最优调度策略为(2, 2, 5), 平均延迟为 $3\Delta t$ 。由此可以得到最大吞吐率为:

$$TP_{max} = \frac{1}{3 * \Delta t}$$

3.

连续输入10个任务,流水线的实际吞吐率为

$$TP = \frac{10}{(7+9*3)*\Delta t} = \frac{10}{34*\Delta t}$$

加速比为:

$$S = \frac{10 * 7 * \Delta t}{34 * \Delta t} = 2.059$$

记分牌算法

考虑如下的一段汇编程序:

L. D F2, 0(R1)

MUL.D F4, F2, F3

L.D F3, 0(R2)

ADD.D F3, F4, F3

ADD.D F5, F5, F2

DIV.D F6, F5, F3

其中 L.D 表示 LOAD 指令,它需要用 2 个时钟周期完成; MUL.D 表示乘法指令;它需要用 10 个时钟周期完成; ADD.D 表示加法指令,它需要用 2 个时钟周期完成; DIV.D 表示除法指令,它需要用 40 个时钟周期完成。已知功能部件包括:一个访存部件(Integer),两个加法器(Add1,Add2),一个乘法器(Mult)和一个除法器(Divide),此外共有 7 个浮点寄存器分别标记为 F0 到 F6。

根据记分牌算法请问:

1、MUL.D 指令, 两条 ADD.D 指令和 DIV.D 指令分别在第几个周期发射 (Issue), 整个汇编程序在第几个时钟周期执行完成?

主要问题:

- 1、需要注意,记分牌算法在发射指令时,需要先检测 WAW 冲突,因此在本题中,第一条 ADD 发射时,F3 处存在和 LD 的 WAW 冲突,因此只能等到 11 周期才能发射。2、需要注意在记分牌算法中 Qj, Rj 等的具体含义:Qj 是产生操作数j的功能部件,Rj 为 yes 表示 Fj 中的操作数就绪且还未被取走(也就是说有只有这两个条件都满足的时候 Rj 才是 yes)
- 3、需要注意在 Add2 写回结果的那个周期的前半段它的目标寄存器 F5 依旧会指示 Add2 (因为此时仅仅是写回周期之初,因此还没有完全被写入 F5) ,但是在后半段这个位置将被清空。不过由于题目中描述的不是很清楚,因此没有写 Add2 的同学也只是圈出来提醒你注意,并没有因此扣分。本题题面存在不严谨的地方,在此向大家致歉。

4、此外需要注意记分牌算法是顺序发射的,因此除法指令只能在第12周期之后发

射。 解:

MUL.D 指令在第2周期发射;

第一条 ADD.D 指令在第 11 周期发射;

第二条 ADD.D 指令在第 12 周期发射;

DIV.D 指令在第 13 周期发射;

整个汇编程序在第63周期执行完成

2、请填写第一条 ADD.D 指令发射的那个周期下表中所示的各个功能部件的状态(各字母的含义 以及填写规范应和课件中保持一致):

解:

	Busy	Ор	Fi	Fj	Fk	Qj	Qk	Rj	Rk
Integer	No								
Add 1	Yes	ADD	F3	F4	F3	Mult		No	Yes
Add 2	No								
Mult	Yes	MUL	F4	F2	F3			No	No
Divide	No								

3、请填写第二条 ADD.D 指令写回结果的那个周期各个寄存器的状态

解:

	F0	F1	F2	F3	F4	F5	F6
FU				Add 1	Mult	Add 2	Divide