

Apr. 18th (W9) Chap. 3

Apr. 18th	Chap. 5	dest	j	k	Issue	Read Oper	Exec Comp	Write Result	
9. (1)	fld	f2, 0(a0)	f2	0	a0	1	-	4	5
	fdiv.d	f8, f0, f2	f8	f0	f2	6		16	17
	fmul.d	f2, f6, f2	f2	f6	f2	7		11	17
	fld	f4, 0(a1)	f4	0	a1	8		11	12
	fadd.d	f4, f0, f4	f4	f0	f4	13		15	16
	fadd.d	f10, f8, f2	f10	f8	f2	18		20	21
	fsd	f10, 0(a0)	f10	a0	f10	22		23	24
	fsd	f4, 0(a1)	f4	a1	f4	23		24	25
	addi	a0, a0, 8	a0	a0	8	24		27	25
	addi	a1, a1, 8	a1	a1	8	25		25	26
	sub	x20, x4, a0	x20	x4	a0	26		26	27
	bnez	x20, loop	x20			28		28	30

不考虑 IF, ID. 需 30 个周期.



(2)	Issue	Read Oper	Exec Comp	Write Result
fld f2, 0(a0)	1	-	4	5
fdiv.d f8, f0, f2	6		16	17
fmul.d f2, f6, f2	6		10	17
fld f4, 0(a1)	7		10	11
fadd.d f4, f0, f4	12		14	15
fadd.d f10, f8, f2	18		20	21
fsd f10, 0(a0)	22		23	24
fsd f4, 0(a1)	22		23	24
addi a0, a0, 8	23		23	24
addi a1, a1, 8	23		23	24
sub x20, x4, a0	25		25	26
bnz x20, Loop	27		28	29

需 29 个周期

(3)	Issue	ExComp	Write
fld f2, 0(a0)	1	4	5
fld f4, 0(a1)	1	4	5
fdiv.d f8, f0, f2	6	16	17
fmul.d f2, f6, f2	6	10	11
fadd.d f4, f0, f4	7	9	10
fsd f4, 0(a1)	11	12	13
addi a1, a1, 8	11	11	12
fadd f10, f8, f2	18	20	21
fsd f10, 0(a0)	22	23	24
addi a0, a0, 8	22	22	23
sub x20, x4, a0	24	24	25
bnz x20, Loop.	26	27	28

10. 重命名法.

Loop. fld T9, 0(a0)

fmul.d T10, f0, f2

fdiv.d T11, T9, T10

fld T12, 0(a1)

fadd.d T13, f0, T12

fsub.d T14, T11, T13

fsd T14, 0(a1)

需 28 个周期



11. 显式重命名: 提供比 ISA 寄存器更多的物理寄存器, 用 free list 维护物理寄存器的空闲状态信息, 用 renaming table 维护物理寄存器和 ISA 寄存器的映射关系。指令需要写入时, 从 FL 中取一个空闲的物理寄存器, 并在 RT 中将其与指令写入的 ISA 寄存器绑定。源操作数则查询 RT 并从相应的物理寄存器中读取。显式重命名可避免 WAR 和 WAW 冲突, 减小 ROB 的大小, 减少指令的提交延迟, 但需要更多硬件资源 (寄存器、FL、RT 等)。

隐式重命名: 物理寄存器数量与 ISA 寄存器相同, 但只存放最终写回结果, 指令执行完成但还未写回的“推测”状态下, 值存放在其他结构 (如 ROB) 内。另外, 需要一个表项记录指令值是否存在 ROB 还是已写入寄存器。隐式重命名需要的硬件资源较少, 但延迟较大。