第一题 5个选择题 10p

- 1. 不难
- 2. 考察 Superscaler
- 3. 考察硬件层面不能提升的方法
 - 1. 超长指令 超标量 乱序执行 动态执行
- 4. TLB、page、Cache 中 hit/miss 不可能出现的情况
- 5. MIMD, SIMD, SISD, MISD 的辨析

第二题 Pipeline 8p

给出一个 4-stage pipeline (不能同时同时 ID 和 WB)

- 1. 使用 stall 解决数据冲突, 计算 delay
- 2. 增加硬件减少 delay

第三题 pipeline + 静态多发射 8p

- 1. 重排汇编指令顺序
- 2. 计算 IPC

第四题 汉明码 10p

- (1) 和 (2) 计算 SEC/DED 所需的纠错码
- (3) 计算 74_{ten} 纠正后的六位二进制数

第五题 AMAT 10p

计算 hit time 和 local miss、global miss 给定的 AMAT

第六题 并行化 8p

一个任务,10% 串行,90% 可并行,每一个 core 提供 60% improvement,比如 5个 cores 提供 3 times的梯度提升

- 1. 计算 speedup
- 2. 计算极限状态下 speedup

第七题 填空题 24p

- 1. 两种 Hazard 名称
- 2. 缓存的局部性原理
- 3. Cache 三种 miss 的解决方法和副作用
- 4. 全相联缓存中,两种 find clock 方法,一种增加计算复杂性,一种需要更多存储空间
- 5. MTTR 和 MTTF 得到的计算可用比例公式
- 6. 三种 multithreading 的名称

第八题 TLB 和 Cache 18p

给出 虚拟地址为32bits,物理地址为24bits,page size是8KB; Cache 是四路组相联,Cache size=, Block size=64B

- 1. 问了图中一系列值转移值的位宽,以及 tag 的含义
- Cache + tag = 10 bits, index = 8 bits, offset = 6 bits
- 3. 给出一个物理内存地址,回答在 Cache 中的 index
- 4. Cache 从 Memory 中读取时间和 Page Fault 哪个时间长
- 5. 为什么 Cache 使用写直达, Page 使用写回

内存总大小为 256MB, Cache 有 8 个 block, 64 B

第九题 直接映射缓存 14p

给出了两个程序,遍历二维数组 a [256] [256] ,第一个 for i { for j}

- 1. 计算 Cache 总大小,包括 reference bit,dirty bit,tag,valid bit
- 2. 计算 a[0][31] 和 a[1][1] 的映射缓存 index (初始地址为 320 十进制)
- 3. 计算两个程序的 hit ratio