# ICS Midterm Review



 $\begin{array}{c} {\rm Yuxuan~Kuang} \\ {\rm School~of~EECS,~PKU} \end{array}$ 

2022-10-26

- 1. Bit-level operations
- 2. Integers
- 3. Floating-point numbers

- 1. Big Endian and Little Endian, string
- 2. Casting: change the way of interpreting, **implicit**
- 3. Overflow and roundings
- 4. Special floating point numbers: norm, denorm, inf, nan



3. 运行下面的代码,输出结果是(其中 float 类型表示 IEEE-754 规定的浮点数,包括 1 位符号、8 位阶码和 23 位尾数):

```
for (float f = 1; f = f + 1)
   if(f + 1 - f != (float)1)
       printf("%.0f\n", f);
       break;
A. 8388608 (=2^23)
B. 16777216 (=2^24)
C. 2147483647 (=2^31-1)
D. 程序为死循环,没有输出
```



3. 运行下面的代码,输出结果是(其中 float 类型表示 IEEE-754 规定的浮点数,包括1位符号、8位阶码和23位尾数):

```
for (float f = 1; f = f + 1)
   if(f + 1 - f != (float)1)
       printf("%.0f\n", f);
       break;
A. 8388608 (=2^23)
B. 16777216 (=2^24)
C. 2147483647 (=2^31-1)
D. 程序为死循环,没有输出
```

В



- 1. Program Encodings, registers
- 2. Control
- 3. Procedures
- 4. Data

- 1. Alignment
- 2. Arrays and Pointers, complex and nested
- 3. Condition Codes: instructions\*, combinations
- 4. Misc: sizeof\*, jump\* & switch, RISC & CISC, gdb



```
6. 在如下 switch 语句对应的跳转表中,哪些标号没有出现在分支中() addq $1, %rdi cmpq $8, %rdi ja .L2 jmp *.L4(, %rdi, 8) .L4: .quad .L9 .quad .L5 .quad .L6 .quad .L7 .quad .L2 .quad .L2 .quad .L5 .quad .quad .L5 .quad .quad .L5 .qua
```



```
6. 在如下 switch 语句对应的跳转表中,哪些标号没有出现在分支中 ( ) addq $1, %rdi cmpq $8, %rdi ja .L2 jmp *.L4(, %rdi, 8) .L4:    .quad .L9    .quad .L5    .quad .L6    .quad .L7    .quad .L2    .quad .L5    .qua
```





6. X86-64 指令提供了一组条件码寄存器; 其中 ZF 为零标志, ZF=1 表示最近的操作得出的结构为 0; SF 为符号标志, SF=1 表示最近的操作得出的结果为负数; OF 为溢出标志, OF=1 表示最近的操作导致一个补码溢出(正溢出或负溢出)。当我们在一条 cmpq 指令后使用条件跳转指令 jg 时,那么发生跳转等价于以下哪一个表达式的结果为 1?

```
A. ~ (SF ^ OF) & ~ZF
```

B. 
$$\sim$$
 (SF  $^{\circ}$  OF)



6. X86-64 指令提供了一组条件码寄存器; 其中 2F 为零标志, 2F=1 表示最近的操作得出的结构为 0; SF 为符号标志, SF=1 表示最近的操作得出的结果为负数; OF 为溢出标志, OF=1 表示最近的操作导致一个补码溢出(正溢出或负溢出)。当我们在一条 cmpq 指令后使用条件跳转指令 jg 时,那么发生跳转等价于以下哪一个表达式的结果为 1?



- 1. Instruction Set Architecture
- 2. Sequential Logic
- 3. Pipeline

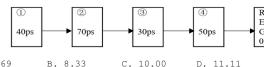
# Enhanced: new instructions

- 1. Stages
- 2. Pipeline correction, HCL
- 3. Hazards

11. 如下图所示,①~④为四个组合逻辑单元,对应的延迟已在图上标出,REG0为一寄存器,延迟为20ps。通过插入**额外的2个**流水线寄存器 REG1、REG2(延迟均为20ps),可以对其进行流水化改造。改造后的流水线的吞吐率最大为GIPS。



11. 如下图所示, ①~④为四个组合逻辑单元, 对应的延迟已在图上标出, REGO 为 一寄存器, 延迟为 20ps。通过插入额外的 2 个流水线寄存器 REG1、REG2(延 迟均为 20ps),可以对其进行流水化改造。改造后的流水线的吞吐率最大为 GIPS.



A. 7.69





New instruction: cretXX 9 fun (32 bits)

Stage	cretXX Offset
Fetch	
Decode	
Execute	
Memory	
Write back	
PC update	



New instruction: cretXX 9 fun (32 bits)

Stage	cretXX Offset
Fetch	
Decode	valB ← R[%esp]           valA ← R[%esp]
Execute	$valE \leftarrow valB + 4$ $Cnd \leftarrow Cond(CC, ifun)$
Memory	$\underline{\text{valM}} \leftarrow \underline{\text{M4}}[\underline{\text{valA}}]$
Write back	if (Cnd) R[%esp] ← valE
PC update	PC ← Cnd ? valM : valP



- 1. Performance Metrics and Analysis
- 2. Loop Unrolling & Parallelism

- 1. Modern Processors
- 2. Memory Performance

11. 假设已有声明 int i, int sum, int \*p, int \*q, int \*r, const int n = 100, float a[n], float b[n], float c[n], int foo(int), void bar(), 以下哪项程序优化编译器点是可以进行?

```
float tmp;
    for (i = 0: i < n: ++i)
                                     for (i = 0: i < n: ++i)
        a[i] += b[i]:
                                         tmp = b[i] + c[i]:
Α
        a[i] += c[i]:
                                         a[i] += tmp:
                                     int tmp;
    *_{D} += *_{Q};
В
                                     tmp = *q + *r:
    *p += *r:
                                     *p += tmp:
                                     int N = n * 4:
    for (i = 0; i < n; ++i)
C
                                     for (i = 0: i < N: i += 4)
        sum += i * 4:
                                         sum += i:
                                     int tmp = foo(n);
    for (i = 0; i < foo(n); ++i)
D
                                     for (i = 0; i < tmp; ++i)
        bar():
                                         bar();
```



11. 假设已有声明 int i, int sum, int \*p, int \*q, int \*r, const int n = 100, float a[n], float b[n], float c[n], int foo(int), void bar(), 以下哪项程序优化编译器点是可以进行?

```
float tmp;
    for (i = 0: i < n: ++i)
                                     for (i = 0: i < n: ++i)
        a[i] += b[i]:
                                         tmp = b[i] + c[i]:
Α
        a[i] += c[i]:
                                         a[i] += tmp:
                                     int tmp;
    *_{D} += *_{Q};
В
                                     tmp = *q + *r:
    *p += *r:
                                     *p += tmp:
                                     int N = n * 4:
    for (i = 0; i < n; ++i)
C
                                     for (i = 0: i < N: i += 4)
        sum += i * 4:
                                         sum += i:
                                     int tmp = foo(n);
    for (i = 0; i < foo(n); ++i)
D
                                     for (i = 0; i < tmp; ++i)
        bar():
                                         bar();
```

 $\mathbf{C}$ 



- 1. Memory Hierarchy
- 2. Caches

- 1. Cache Organization: simutations and optimizations
- 2. Locality
- 3. Substitution Policies



- 14. 以下关于存储的描述中,正确的是()
- A)由于基于 SRAM 的内存性能与 CPU 的性能有很大差距,因此现代计算机使用更快的基于 DRAM 的高速缓存,试图弥补 CPU 和内存间性能的差距。
- B) SSD 相对于旋转磁盘而言具有更好的读性能,但是 SSD 写的速度通常比读的速度慢得多,而且 SSD 比旋转磁盘单位容量的价格更贵,此外 SSD 底层基于 EEPROM 的闪存会磨损。
- C) 一个有 2 个盘片、10000 个柱面、每条磁道平均有 400 个扇区,每个扇区有512 个字节的双面磁盘的容量为 8GB。
- D) 访问一个磁盘扇区的平均时间主要取决于寻道时间和旋转延迟,因此一个旋转速率为 6000RPM、平均寻道时间为 9ms 的磁盘的平均访问时间大约为 19ms。



- 14. 以下关于存储的描述中,正确的是()
- A) 由于基于 SRAM 的内存性能与 CPU 的性能有很大差距, 因此现代计算机使用更 快的基于 DRAM 的高速缓存, 试图弥补 CPU 和内存间性能的差距。
- B) SSD 相对于旋转磁盘而言具有更好的读性能, 但是 SSD 写的速度通常比读的速 度慢得多,而且 SSD 比旋转磁盘单位容量的价格更贵,此外 SSD 底层基于 EEPROM 的闪存会磨损。
- C) 一个有 2 个盘片、10000 个柱面、每条磁道平均有 400 个扇区,每个扇区有 512 个字节的双面磁盘的容量为 8GB。
- D) 访问一个磁盘扇区的平均时间主要取决于寻道时间和旋转延迟, 因此一个旋转
- 速率为6000RPM、平均寻道时间为9ms的磁盘的平均访问时间大约为19ms。





- 13. 设一种全相联缓存共包含 4 个缓存块, 如果循环地顺序访问 5 个不同的缓存块, 下列哪种替换算法会产生最多的命中?
- A) 最近最少使用替换策略 LRU
- B) 先入先出替换策略 FIF0
- C) 随机替换策略 Random
- D) 后入先出替换策略 LIF0

- 13. 设一种全相联缓存共包含 4 个缓存块, 如果循环地顺序访问 5 个不同的缓存块, 下列哪种替换算法会产生最多的命中?
- A) 最近最少使用替换策略 LRU
- B) 先入先出替换策略 FIF0
- C) 随机替换策略 Random
- D) 后入先出替换策略 LIFO

CD



Thank you for your attention!

