

KIỂM TRA GIỮA KỲ
MÔN KIẾN TRÚC MÁY TÍNH
Thời gian: 60 phút
Sinh viên được xem tài liệu

1. Nêu 6 yếu tố ảnh hưởng đến hiệu quả của một máy tính?(1đ)

Algorithm, Programming language, Compiler, ISA, Core Organization, Technology

2. Giả sử một chương trình thực thi trên một máy tính mất 90s trong đó số lệnh load chiếm 55s, hỏi phải cải thiện thời gian thực thi số lệnh load còn bao nhiêu giây để chương trình chạy nhanh hơn 3 lần. (0.75đ)

$$T_{after} = T_{unaffected} + T_{improved}$$

$$\rightarrow 30s = 35s + T_{improved}$$

$$\rightarrow T_{improve} < 0$$

→ Mission impossible

3. Chuyển đoạn lệnh sau sang hợp ngữ MIPS: giả sử thanh ghi \$s0 chứa địa chỉ của biến sensor. Hai thanh ghi \$a0 và \$a1 chứa 2 tham số được truyền cho thủ tục speed. (2đ)

```
while(1)
{
  if ((sensor & 0x00ffff00) != 0)
    speed(100,100);
  else if ((sensor & 0xff000000) != 0)
    speed(50,150);
  else if ((sensor & 0x000000ff) != 0)
    speed(150,50);
  else
    speed(0,0);
}
```

→ Hợp ngữ MIPS

```
li $t0, 0x00ffff00
li $t1, 0xff000000
loop: lw $t2, 0($s0)
      addi $t3,$t2,$zero
      and $t3,$t3,$t0
      beq $t3,$zero,next1
      addi $a0,$zero,100
      addi $a1,$zero,100
      jal speed
      j loop
next1:
      addi $t3,$t2,$zero
      and $t3,$t3,$t1
      beq $t3,$zero,next2
      addi $a0,$zero,50
      addi $a1,$zero,150
      jal speed
      j loop
next2:
      addi $t3,$t2,$zero
```

```

andi $t3,$t3,0x00ff
beq $t3,$zero,next3
addi $a0,$zero,150
addi $a1,$zero,50
jal speed
j loop
next3:
addi $a0,$zero,0
addi $a1,$zero,0
jal speed
j loop

```

Chuyển thủ tục speed sang hợp ngữ MIPS. Giả sử thanh ghi \$s1 và \$s2 chứa địa chỉ của 2 biến Motor_Left và Motor_Right. (1đ)

```

void speed(int left, int right)
{
    if(left < 0)
        Motor_Left = 0;
    else
        Motor_Left = left;

    if(right < 0)
        Motor_Right = 0;
    else
        Motor_Right = right;
}

```

→ Hợp ngữ MIPS

```

speed:
    slt $a3, $a0, $zero
    beq $a3,$zero, left_motor
    sw $zero, 0($s1)
    j right
left_motor:
    sw $a0, 0($s1)
right:
    slt $a3, $a1, $zero
    beq $a3,$zero, right_motor
    sw $zero, 0($s2)
    jr $ra
right_motor
    sw $a0, 0($s2)
    jr $ra

```

#chú ý: nếu sử dụng các thanh ghi \$t0-\$t3 : cần cất giữ và phục hồi trước và sau khi sử dụng

4. Giả sử một chương trình đồ họa thực thi trên một máy tính mà số lệnh tính toán số học chiếm 30%, hỏi phải cải thiện thời gian thực thi các lệnh còn lại bao nhiêu lần để toàn bộ chương trình chạy nhanh gấp 1,5 lần so với trước khi cải tiến.(0.75đ)

Theo Amdahl Law

$$\text{Speed-up} = 1/[(1-F)+F/S]$$

$$F = 70\%, \text{ Speed-up} = 1.5$$

$$\rightarrow F/S = 1/\text{Speed-up} - (1 - F)$$

$$\rightarrow F/S = 1/1.5 - (1 - 0.7) = 11/30$$

→ $S = F / (11/30) = 0.7 / (11/30) = 21/11 = 1.9$

5. Cho 3 CPU thực thi cùng một kiến trúc tập lệnh với bảng mô tả CPI và tốc độ clock như bảng sau:

Processor	Clock rate	CPI
P1	2.5GHz	1.6
P2	3.2GHz	2.0
P3	2.0GHz	1.2

- a. CPU nào có hiệu suất cao nhất (nếu thực thi cùng một chương trình) (0.75đ)

Vì cùng một kiến trúc tập lệnh và số lệnh thực thi (cùng chương trình) nên ta có thể dùng MIPS để so sánh

$MIPS = (Clock\ rate) / (CPI \times 10^6)$

$MIPS_{P1} = (2.5 \times 10^9) / (1.6 \times 10^6) = 1562.5\ MIPS$

$MIPS_{P2} = (3.2 \times 10^9) / (2 \times 10^6) = 1600\ MIPS$

$MIPS_{P3} = (2.0 \times 10^9) / (1.2 \times 10^6) = 1666.667\ MIPS$

→ P3 có hiệu suất cao nhất

- b. Nếu một chương trình được thực thi trong 15s. Tính số lệnh cần thực hiện cho mỗi CPU (0.75đ)

$CPU_Time = Instruction_count \times CPI / Clock_rate$

→ $Instruction_count = CPU_Time \times Clock_rate / CPI$

→ $IC_{P1} = 15s \times 2.5 \times 10^9 / 1.6 = 23.4375 \times 10^9$

→ $IC_{P2} = 15s \times 3.2 \times 10^9 / 2 = 24 \times 10^9$

→ $IC_{P3} = 15s \times 2 \times 10^9 / 1.2 = 25 \times 10^9$

6. Cho bảng mô tả việc biên dịch của 2 trình biên dịch cho 1 chương trình khi thực thi trên cùng một CPU

Compiler A		Compiler B	
Số lệnh	Thời gian	Số lệnh	Thời gian
10^9 lệnh	1s	1.2×10^9 lệnh	1.4s

- a. Tính CPI trung bình của chương trình cho mỗi compiler khác nhau, giả sử chu kì clock là 1ns (0.75đ)

$CPI = CPU_Time / (Instruction_count \times Clock_cycle)$

→ $CPI_A = 1 / (10^9 \times 10^{-9}) = 1$

→ $CPI_B = 1.4 / (1.2 \times 10^9 \times 10^{-9}) = 1.17$

- b. Nếu một compiler mới (compiler C) biên dịch chương trình chỉ có 6×10^8 lệnh và CPI là 1.1 thì speed-up của compiler mới này so với A và B là bao nhiêu? (0.75đ)

$CPU_Time = CPI \times Instruction_count \times Clock_cycle$

→ $CPU_Time_C = 1.1 \times 6 \times 10^8 \times 10^{-9} = 0.66s$

→ $Speed_up_{AC} = 1 / 0.66 = 1.51$

→ $Speed_up_{BC} = 1.4 / 0.66 = 2.12$

7. Cho bảng sau mô tả dữ liệu của 2 benchmarks

Tên	CPI	Clock rate	SPECratio
abc	1.2	3.6GHz	15
def	1.9	3.6GHz	8.5

- a. Giả sử số lệnh của mỗi chương trình tăng lên 15% (và CPI không đổi) thì thời gian thực thi của mỗi benchmark tăng lên bao nhiêu? (0.75đ)

$$CPU_Time = CPI \times Instruction_count \times Clock_cycle$$

→ Thời gian thực thi tăng lên 15%

- b. Giả sử SPECratio của chương trình abc được cải thiện thành 20, hỏi CPI và số lệnh của abc phải cải thiện bao nhiêu lần (clock rate không đổi). (0.75đ)

$$SPECratio = CPU_Time_{ref} / CPU_Time$$

$$\rightarrow SPECratio_{old} / SPECratio_{new} = CPU_Time_{new} / CPU_Time_{old}$$

$$\rightarrow CPI_{new} \times IC_{new} / (CPI_{old} \times IC_{old}) = 15/20 = 3/4$$

→ Có nhiều đáp án miễn thỏa mãn đk trên