计算机组织结构

第一次习题讲解

刘博涵 2022年9月20日



1、请简述算术均值、调和均值、几何均值在计算机性能对比中一般的适用场景及原因。

算术均值:

$$R_A = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n R_i$$

适用场景:适合度量所有测量值的总和是一个有意义的数值,

如: 系统执行时间

原因: 计算方便, 适用性较强。但容易受极端值影响

调和均值:

$$R_H = \frac{n}{\sum_{i=1}^n \frac{1}{R_i}}$$

适用场景:适用于以系统的执行速率来衡量系统价值

 $R_H = \frac{n}{\sum_{i=1}^n \frac{1}{R_i}}$ **》原因:**速率的总和没有意义,而速率的调和均值与总时间成反 比,调合均值的比较更有实际意义

几何均值:

$$R_G = (\prod_{i=1}^n R_i)^{\frac{1}{n}}$$

 $R_G = (\prod_{i=1}^n R_i)^{\frac{1}{n}}$ **运用功**意: 适用于衡量计算机的**相对性能**,如: 基准测试 $R_G = (\prod_{i=1}^n R_i)^{\frac{1}{n}}$ **原因:**几何均值对所有数据赋予了相同的权重,在度量机器的 相对性能时提供了一致的结果

 $R_i = \frac{Z}{t_i}$ 操作数,假设每个程序的相同 每个程序的执行时间 ——

2、一个测试程序在两台计算机上的性能测量结果为:

测量内容	计算机A	计算机B
指令数	100亿条	80亿条
时钟频率	4GHz	4GHz
CPI	1.0	1.1

请分别计算两台计算机的MIPS值和CPU执行时间,并进行比较。

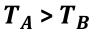
$$MIPS = \frac{I_{\rm c}}{T \times 10^6} = \frac{f}{CPI \times 10^6} \qquad T = I_{\rm c} \times CPI \times t = \frac{I_{\rm c} \times CPI}{f}$$

> MIPS

$$MIPS_A = \frac{4 \times 10^9 \text{Hz}}{1.0 \text{条指令}^{-1} \times 10^6} = 4000 \text{百万条指令/秒}$$
 $MIPS_B = \frac{4 \times 10^9 \text{Hz}}{1.1 \text{条指令}^{-1} \times 10^6} = 3636 \text{百万条指令/秒}$

$MIPS_A > MIPS_B$

> CPU执行时间





3、IBM 360Model 75的指令周期的时间是360Model 30的5倍,而相对性能却提高为原来的50倍。为什么会出现这种现象?

计算机系统**性能**衡量的常用标准是**每秒所执行的浮点运算有多少百万次 (MFLOPS)**。 虽然 IBM 360Model 75 的指令周期与 360Model 30 相比加长了,但它有可能:

1、采用了不同的指令集使得完成相同功能的指令数减少

$$MFLOPS = \frac{N}{T \times 10^6} \xrightarrow{\text{igT}=1} \frac{MFLOPS_{75}}{MFLOPS_{30}} = \frac{N_{75}}{N_{30}} = \frac{50}{1} \text{ El } \frac{I_{75}}{I_{30}} = \frac{1}{5} \longrightarrow \frac{I_{75}/N_{75}}{I_{30}/N_{30}} = \frac{1}{250}$$

2、采用了流水线、并行等技术,使得计算机系统的性能得到了提高

取指 译码 执行 访存 回与 取指 译码 执行 访存 回	回写	<i>ע ווע</i>	执行	译码	取指		I IЛ1 -C		译码	
--	----	--------------	----	----	----	--	---------------------	--	----	--

取指	译码	执行	访存	回写		_			
	取指	译码	执行	访存	回写		_		
		取指	译码	执行	访存	回写			
	'		取指	译码	执行	访存	回写		_
				取指	译码	执行	访存	回写	
			·		取指	译码	执行	访存	回写



4、为了得到各计算机可靠的性能比较,最好是在每个计算机上运行几个不同的测试程序,然后取MIPS的平均结果。取平均结果时,可以采用算术平均值,也可以采用调和平均值,请说明这两种度量方法各自的合理性。

$$MIPS = \frac{I_{\rm c}}{T \times 10^6} = \frac{f}{CPI \times 10^6}$$

MIPS求和有意义吗? MIPS是速率

MIPS也是吞吐率

算数平均值:

▶ 计算方式: 直接计算每秒钟平均执行多少次百万条指令

$$MIPS_A = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} MIPS_i$$

调和平均值:

计算方式: 先计算出每百万条指令平均需要多少时间, 再取其倒数

$$MIPS_{H} = \frac{n}{\sum_{i=1}^{n} \frac{T_{i}}{I_{i} \times 10^{-6}}} = \frac{n}{\sum_{i=1}^{n} \frac{1}{MIPS_{i}}}$$



5、处理器性能的一个普通度量是指令执行的速率,表示为每秒百万条指令(MIPS)。 请用时钟速率和CPI来表示MIPS速率。

$$MIPS = \frac{I_{\rm c}}{T \times 10^6} = \frac{f}{CPI \times 10^6}$$



6、假设在三台计算机上执行了4个测试程序,结果如下:

	计算机A	计算机B	计算机C
程序1	1	10	20
程序2	1000	100	20
程序3	500	1000	50
程序4	100	800	100

表中表示的每个程序执行10⁸条指令所用的执行时间(单位:秒)。请计算MIPS算术平 均值和调和平均值(结果:小数点后3位),并对计算机的性能排序。

$$MIPS = \frac{I_{\rm c}}{T \times 10^6} \quad \longrightarrow \quad$$

	计算机A	计算机B	计算机C
程序1	100	10	5
程序2	0.1	1	5
程序3	0.2	0.1	2
程序4	1	0.125	1

$$MIPS_A = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} MIPS_i$$

$$MIPS_H == \frac{n}{\sum_{i=1}^{n} \frac{1}{MIPS_i}}$$

	计算机A	计算机B	计算机C
算数均值	25.325	2.806	3.25
调和均值	0.250	0.209	2.105



算数均值: 计算机性能排序为: A > C > B

调和均值: 计算机性能排序为: C > A > B

7、若某处理器的时钟频率为500MHz,每4个时钟周期组成一个机器周期,执行一条指令需要3个机器周期,则该处理器的一个机器周期是多少(单位:纳秒;结果:整数)?MIPS速率是多少(结果:小数点后1位)?

时钟周期:
$$T_c = \frac{1}{f} = \frac{1}{500 \times 10^6 Hz} = 2 \times 10^{-9} s = 2$$
 纳秒

机器周期: $T_m = 4 \times T_c = 8$ 纳秒

执行一条指令的时间: $T_i = 3 \times T_m = 24$ 纳秒

$$MIPS = \frac{I_{\rm c}}{T \times 10^6} = \frac{1 \, \text{条指令}}{24 \times 10^{-9} \% \times 10^6} \approx 41.7 \, \text{百万条指令/秒}$$



8、一个测试程序在一个40MHz的处理器上运行,其目标代码有100000条指令,由如下各类指令及其时钟周期计数混合组成:

指令类型	指令计数	时钟周期计数
整数算术	45000	1
数据传送	32000	2
浮点数	15000	2
控制传送	8000	2

请确定这个程序的有效CPI(结果:小数点后2位)、MIPS速率(结果:小数点后1位)和执行时间(单位:毫秒;结果:小数点后2位)。

$$CPI = \frac{\sum_{i=1}^{n} (CPI_i \times I_i)}{I_c}, I_c = \sum_{i=1}^{n} I_i$$

$$CPI = \frac{1 \times 45000 + 2 \times 32000 + 2 \times 15000 + 2 \times 8000}{45000 + 32000 + 15000 + 8000} = 1.55$$
 个周期/条指令

$$MIPS = \frac{f}{CPI \times 10^6} = \frac{40 \times 10^6}{1.55 \times 10^6} \approx 25.8$$
 百万条指令/秒

$$T = I_{c} \times CPI \times t = (45000 + 32000 + 15000 + 8000) \times 1.55 \times \frac{1}{40 \times 10^{6}} \approx 3.88$$
 毫秒



谢谢

bohanliu@nju.edu.cn

