计83李天勤2018080106

1. 判断题(简述理由) RISC 指令的处理器运行频率要比CISC指令的处理器频率高

【解答】正确的。RISC 和 CISC 的指令长度L和执行时间T的只要区别在于:

RISCV的L和T都比较单一,所以更适合于批量和流水线方式的执行:而CISC的L和T长度短不单一,所以需要排队执行。因此在同样的执行单位时间内RISCV比CISC能执行更多的指令。因此,RISCV指令的处理器运行平吕比CISC指令的处理器平率高。

2. 判断题(简述理由)只要运算器具有加法器和移位功能,在增加一些控制逻辑,就能是乘除运算

【解答】正确的。如果我们使用左移和右移,我们可以方便的实现乘除。用于2的n次方,我们可以做乘除运算。比如整数除法:

n/m = k + r

即, m*k=n-r

即, m*(2^11+2^12+...+2^1s)=n-r

即, m << 11 + m << 12 + ... + m << 1s = n - r

由于整除运算就转化位移动运算和加减运算。推导乘法也同理。

3. 判断题(简述理由)加减交替法可以实现源码除法,比恢复余数法硬件实现简单

【解答】正确的。从逻辑上讲,加法和减法的替代方法不需要还原其余的余数。 与恢复余数的方法相比,无需添加[-y]补码,从而节省了存储中寄存器的使用

4. 选择题

【解答】B, 指令和数据的地址来源

5. 选择题

【解答】D. 由于器件延迟的关系,使用的FPGA或者CPLD芯片面积越小,能够获得的处理器频率越高

6. 选择题

【解答】

- B. 负数的原码、反码、补码表示均不同
- D,对于两个整数int x和int y,如果-x > -y,那么总有 x < y
- 7. 选择题

【解答】B. UTF-8码使用两个字节的编码,包含了英文字符,中文字符以及日文字符等

8. 选择题

【解答】C, RISC计算机使用更简单,更小的指令集,导致硬件简单变快

9. 简答题:推导布斯乘法的规则,并依据规则使用5位的整数来计算3×(-7)

【解答】推导:

$$\begin{array}{l}
\overline{A} = \begin{cases}
X & 2^n > X \ge 0 \\
\overline{A} = \begin{cases}
X^{n+1} + X & 0 \ge X \ge -2^n \pmod{2^{n+1}}
\end{cases} \\
\overline{E}[X]_{X_1}^2 = X_{n-1} X_{n-2} - X_1 X_0 \quad R_1
\end{cases} \\
X = -2^{n-1} X_{n-1} + \sum_{j=0}^{n-2} X_1 Z^j \\
+=0
\end{cases}$$

$$\overline{R}^{\frac{n}{2}} \underbrace{[Y]}_{X_1}^2 = X_{n-1} Y_{n-2} - Y_1 Y_0, R_1
\end{cases}$$

$$[X^*Y]_{X_1}^2 = [X]_{X_1}^2 + (-2^{n-1} Y_{n-1} + \sum_{j=0}^{n-2} X_j Z^j)$$

$$= [X]_{X_1}^2 + [2^{n-1} (Y_{n-2} - Y_{n-1}) + 2^{n-2} (Y_{n-3} - Y_{n-2}) + \dots + 2^n (Y_{n-1} - Y_n)
\end{cases}$$

$$= [X]_{X_1}^2 + X_2^{n-1} (Y_{n-2} - Y_{n-1}) + 2^{n-2} (Y_{n-3} - Y_{n-2}) + \dots + 2^n (Y_{n-1} - Y_n)$$

$$= [X]_{X_1}^2 + X_2^{n-1} (Y_{n-2} - Y_{n-1}) + 2^{n-2} (Y_{n-3} - Y_{n-2}) + \dots + 2^n (Y_{n-1} - Y_n)$$

$$= [X]_{X_1}^2 + X_2^2 + X_2^2 + \dots + X_n^2 + \dots + X_n$$

3x (-7)

Step	Operation	Product	L
0	INIT	0000011001	0
1	-X	1110111001	0
	SHIFT	1111011100	1
2	+X	0000111100	1
	SHIFT	0000011110	0
3	SHIFT	0000001111	0
4	-X	1110101000	0
	SHIFT	1111010111	1
5	SHIFT	1111101011	1

b1111101011 = -21

10. 简答题:给定4位数,d1 d2 d3 d4 = 1011, 计算其海明码,给出计算过程,如果d3为出错,由1误 传为0,即1 \rightarrow 0,简述海明码纠错的过程。

【解答】

0001	0010	0011	0100	0101	0110	0111
X.	Xz	d ₁ >1	Х3	d2=0	03 =	dy = 1

$$X_{1} \bigcirc 0 \bigcirc d_{1} \bigcirc 0 \bigcirc d_{2} \bigcirc 0 \bigcirc d_{4} = 0$$
 $X_{2} \bigcirc 0 \bigcirc d_{1} \bigcirc 0 \bigcirc d_{3} \bigcirc d_{4} = 0$
 $X_{3} \bigcirc 0 \bigcirc d_{2} \bigcirc 0 \bigcirc d_{3} \bigcirc d_{4} = 0$

X1=1, X2=0, X3=1 海姆码 10,1101)

在13=0的条件 22011日日3日4=1

X=0 d20 d3 6 dy=1

于是知道是第二位和第三位出错,即出错位置为0110,也正是的的位置