INFRA de HARDWARE - L'ISTA I - Enio Henrique N. Ribeiro Kehnt>

12) $P_1 \rightarrow I \cdot CPI \rightarrow I \cdot 1,44 \rightarrow [0,538.6^{\circ} \cdot I] \text{ por } b!$

P₂ > I. 1,3 ~ [0,591.109. I] por h!

P3 \$ I.20 = [0,588.109. I pr 5!

Portanto, P. é quem consegue executar mais instruções por segundo, seguido por P3 e P2!

b) t= 80 Clock Cycle = Instruction Counter x CPI, Ingo te = (I.CPI):

 $P_1 \Rightarrow 8 = \frac{CC_1}{2.6.10^9} \Rightarrow \left[\frac{CC_1 = 20,8.10^9}{2.6.10^9} \right] = \frac{1}{100} = \frac{1}{100$

 $P_2 \Rightarrow 8 = \frac{CC_2}{2,2.10^9} \Rightarrow \frac{CC_2 = 12,6.10^9}{CC_2 = 12,6.10^9}$ Então, $12,6.10^9 = 12.13$

 $P_3 = 8 = CC_3 = CC_3 = 27,2.10^9$ Então, $27,2.10^9 = T_3.2,0$ 1 13 x 13,6.109

Analisarios que Pi consegue realizar mais instruções, visto que o seu desempenho é methor que o dos outens, considerando o mesmo tempo de 80.

Ja o P3 tem uma guardidade maior de ciclos de clock, visto que sua freguência é maior

C) TE, = 74%, TE. CPI,= 118%. CPI.

P1 0,4.159. I = 1,652. I - Rate = 1,652 - Rate = 4,14.109 ou 4,14 GHZ

P2 0,44.109. Iz = 1,534. \(\frac{1}{Rate_2}\) Ratez = \(\frac{1,534}{0.44.109}\) Ratez = \(\frac{1,534}{0.44.109}\)

Percebemos que pl otender as alterações propostas as processadores, todos eles tiveram que aumentor sua frequência, visto que a frequência é o inverso do período de execução !

20) Contem:

- Lista com todes as instruções que o processador e capaz de executar;
- Formato das instruções;
- Enderegamento de membrio;
- Registradores disponíveis;
- Regres pl lider com interrupções e exceções;
- Instruções p/o gerenciamento de meréria e controle do fluxo de execução, etc.

$$P_1 \Rightarrow \frac{15x}{100} + \frac{2.22x}{100} + \frac{3.45x}{100} + \frac{3.18x}{100} \Rightarrow \frac{15x}{100} + \frac{14x}{100} + \frac{135x}{100} + \frac{54x}{100} \Rightarrow \frac{248x}{100} = Ciclos,$$

$$CPI_{1} = \frac{Ciclos_{1}}{I_{1}} \rightarrow \frac{CPI_{1} = 2,48}{CPI_{2}} = \frac{I_{1}.2,48}{2,6.10^{9}} \approx 0,95.10^{9}.I_{1}, pr. 5!$$

$$P_2 = 2.\left(\frac{15x}{100} + \frac{22x}{100} + \frac{45x}{100} + \frac{19x}{100}\right) \rightarrow \frac{30x}{100} + \frac{44x}{100} + \frac{90x}{100} + \frac{36x}{100} \rightarrow \frac{200x}{100} = \text{Cidos}_2$$

$$CPI_{2}=2$$
 Entar, $Te_{2}=\frac{I_{2}.2}{3,1.109}\approx \left[0,64.10^{9}.I_{2}\right]$ productions

Portento, o P2 tem um desempenho melhar, visto que executa mais instruces on memos tempo que Pi!

A)
$$C_{A} \leftarrow CPI_{A} = \frac{1.5}{1,16^{9}.1,2.10^{9}} = \boxed{1,25}, \quad C_{B} \leftarrow CPI_{B} = \frac{1.6}{1.10.7.1,5.10^{9}} = \boxed{1,07},$$

59) A)
$$t_{6} = I$$
, CPI. Periodo \rightarrow 537 = 1,282.1012. CPI. 0,365.169

$$CPI = \frac{537}{467,93} \approx \boxed{1,15},$$
58EC 1316 = $\boxed{10190} \approx \boxed{19,53}$

80) A Lei de Amdahl é uma lei de desempenho que descreve como o desempenho de um sistema aumenta com a melhoria de uma parte específica dele. Ela é gentimente usada para avaliar impacto de melhorias de hardware ou software em sistemas de computação paralela. A lei é expressa como:

Exemplo:
$$t_{E} = 25_{B} \rightarrow 25 = (100-80) + \frac{80}{n}$$

$$25 = 20n + 80$$

$$25n = 20n + 80$$

$$25n = 80$$

$$5n = 80$$

$$n = 16$$
Quantidade
de Melhoria.