SIN 251 – Organização de Computadores (PER-3 2021-1)

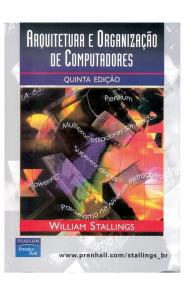
Aula 10 – O conjunto de instruções

Prof. João Fernando Mari joaof.mari@ufv.br

Referências

- STALLINGS, W. **Arquitetura e Organização de Computadores**, 8. Ed., Pearson, 2010.
 - Seções 10.1 e 10.2
- STALLINGS, W. **Arquitetura e Organização de Computadores**, 5. Ed., Pearson, 2003.
 - Seções 9.1 e 9.2





Roteiro

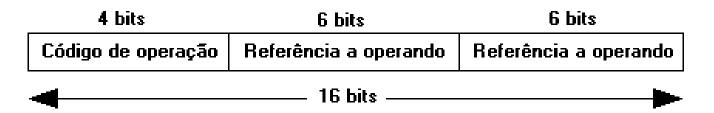
- O conjunto de instruções
- Representação de Instruções
- Representação de Instruções Quantidade de endereços
- EXEMPLO: Linguagem de Montagem (assembly)

O conjunto de instruções

- As instruções de máquina (do computador) determinam a operação que a CPU deve executar;
- A coleção desses instruções é conhecida como conjunto de instruções da CPU;
- Cada instrução deve conter todos os dados necessários para que a CPU possa executá-la.

Representação de Instruções

- Cada instrução contém:
 - Código de operação;
 - Referência a operando fonte;
 - Referência a operando destino;
 - Endereço da próxima instrução.
 - Implícito pelo Contador de Programas, exceto para instruções de desvio.
- Cada arquitetura possui uma organização especifica para as suas instruções.
 - EXEMPLO de uma instrução de 16 bits e duas referencias a operando.



Representação de Instruções

- Processamento de dados:
 - ADDAdição
 - SUBSubtração
 - MPYNultiplicação
 - DIVDivisão
 - **—** ...
- Movimentação de dados:
 - LOAD
 –> Carregar dados da memória (ou LDA)
 - STOR -> Armazenar dados na memória (ou STA)
 - **–** ...
- Desvio:
 - (necessário para as instruções de alto nível de desvio condicional (if) e loops (for, while).
 - J –> Jump (Salto incondicional)
 - ...

Representação de Instruções – Quantidade de endereços

- Número de referencias à operandos
 - Operação de Soma (ADD):
 - Referencia a 1 operando:
 - ADD X
 - X: Operando de origem e destino
 - Soma o valor armazenado no registrados X ao valor atual do registrador ACUMULADOR.
 Armazena o resultado em X.
 - Referencia a 2 operandos:
 - ADD X, Y
 - X e Y: Operando de origem; X: Operandos de destino
 - Soma o valor ATUAL do registrador X com o valor armazenado no registrador Y. Armazena o resultado no registrador X
 - Referencia a 3 operandos:
 - ADD, X, Y, Z
 - X: Operando de destino; Y e Z: Operandos de origem.
 - Soma os valores armazenados nos registradores Y e Z e armazena o resultado em no registrador X.

Representação de Instruções – Quantidade de endereços

• Instrução de alto-nível:

$$- Y = (A-B) / (C+D*E);$$

1 operando	2 operandos		3 operandos		
LOAD D $\#$ AC \leftarrow D MPY E $\#$ AC \leftarrow AC $*$ E ADD C $\#$ AC \leftarrow AC + C STOR Y $\#$ Y \leftarrow AC LOAD A $\#$ AC \leftarrow A SUB B $\#$ AC \leftarrow AC - B DIV Y $\#$ AC \leftarrow AC / T STOR Y $\#$ Y \leftarrow AC	SUB Y, B # MOVE T, D # MPY T, E # ADD T, C #	Y ← A Y ← Y − B T ← D T ← T * E T ← T + C Y ← Y / T	SUB Y, A, B MPY T, D, E ADD T, T, C DIV Y, Y, T	#Y←A-B #T←D*E #T←T+C #Y←Y/T	

EXEMPLO: Linguagem de Montagem (assembly)

- Instrução em alto-nível: N = I + J + K;
 - Sendo I=2, J=3, K=4
 - As variáveis de alto-nível I, J, K e N fazem referencia às posições de memória:
 - 201, 202, 203 e 204, respectivamente.
 - O valor armazenado em cada uma das posições da memória:
 - Posição 201 = 2;
 - Posição 202 = 3
 - Posição 203 = 4
 - Posição 204 = 0
 - Como ocorre o processamento?
 - 1 Carrega o conteúdo da posição de endereço 201 em AC;
 - 2
 - 2 Adiciona o conteúdo da posição 202 a AC;
 - -2+3=5
 - 3 Adiciona o conteúdo da posição de memória 203 a AC;
 - -5+4=9
 - 4 Armazena o conteúdo de AC na posição de endereço 204.
 - -N = 9

Memória							
0	????						
•••	•••						
201	2						
202	3						
203	4						
204	0						
•••	•••						
N-1	????						

EXEMPLO: Linguagem de Montagem (assembly)

Programa em Assembly		Programa Simbólico		Programa em Hexadecimal		Programa em binário			
Rotulo	Operação	Operando	Memória	Operação	Operando	Memória	Operador e Operando	Memória	Operador e Operando
FORM:	LDA		101	LDA	201	101	2201	101	0010 0010 0000 0001
	ADD	J	102	ADD	202	102	1202	102	0001 0010 0000 0010
	ADD	K	103	ADD	203	103	1203	103	0001 0010 0000 0011
	STA	N	104	STA	204	104	3204	104	0011 0010 0000 0100
	•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••		
1	DAT	1	201	DAT	2	201	0002	201	0000 0000 0000 0010
J	DAT	2	202	DAT	3	202	0003	202	0000 0000 0000 0011
K	DAT	3	203	DAT	4	203	0004	203	0000 0000 0000 0100
N	DAT	0	204	DAT	0	204	0000	204	0000 0000 0000 0000

FIM – Aula 10