

Faculdade de Computação

Arquitetura e Organização de Computadores 1 Laboratório de Programação Assembly 1

Prof. Cláudio C. Rodrigues

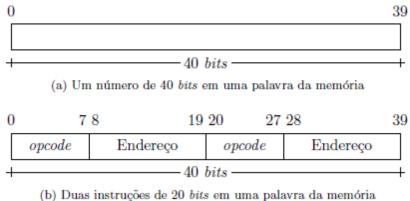
Programando a Arquitetura IAS Machine

O IAS Machine foi o primeiro computador eletrônico construído no Instituto de Estudos Avançados (daí o nome) em Princeton. O líder do projeto foi John Von Neumann, que também foi consultor do projeto ENIAC (o primeiro computador eletrônico de propósito geral). O projeto IAS foi muito importante porque foi um dos primeiros computadores a implementar o conceito de "programa armazenado", onde as instruções dos programas seriam armazenadas na memória, juntamente com os dados. Esse modelo facilitou muito o armazenamento e a edição de programas, e possibilitou que o próprio programa fosse alterado em tempo de execução, facilitando o trabalho com desvios (branches) e arrays de dados.

A arquitetura do IAS era muito simples, mas muito eficiente. Tanto que ficou conhecido como a arquitetura "Von Neumann" e é a base para praticamente todos os computadores modernos, incluindo o que você está usando no momento. A máquina IAS tinha 1024 endereços de memória, cada um com 40 bits de comprimento. Cada instrução ocupava 20 bits, onde os primeiros 8 bits eram o *opcode* e os 12 bits restantes eram o parâmetro de endereço.

A Arquitetura do Conjunto de Instruções contemplava apenas 20 instruções. O conjunto de instruções pode ser encontrado em arquivo anexo a esse documento.

A memória principal do Simulador do IAS possui 1024 palavras de 40 bits. Cada palavra está associada a um endereço distinto, um número que varia de 0 até 1023. Cada palavra da memória principal do Simulador do IAS pode armazenar um número de 40 bits ou duas instruções de 20 bits. Os números são representados em *complemento de dois*. As instruções utilizam o formato de dois campos, o "código da operação" de 8 bits, e o "endereço", de 12 bits. A Figura abaixo ilustra a representação de números e instruções em uma palavra de memória.



Tarefa: Escreva sequências de códigos da Arquitetura IAS para resolver a lista de problemas a seguir. Construa o algoritmo em linguagem de montagem do IAS, traduza o código para a representação hexadecimal correspondente e simule a execução no aplicativo de simulação disponível no canal Softwares da equipe AOC1.

Instruções:

- I. Apresentar as soluções usando a linguagem de montagem do IAS e codificação em hexadecimal.
- II. O trabalho deve ser desenvolvido em grupo composto de 1 até 4 (um até quatro) estudantes e qualquer identificação de plágio sofrerá penalização;
- III. Entrega dos resultados deverá ser feita por envio de arquivo zipado com os seguintes artefatos de software: Memorial descritivo das soluções em pdf; arquivo em txt com os códigos que solucionam os problemas propostos em assembly e codificado em hexadecimal.
- IV. Submeter os documentos na plataforma MS Teams, impreterivelmente, no dia 31/03/2021.

Problemas:

P1. Reverse engineering: Considere o código de máquina abaixo, codificado para o computador IAS machine e armazenado em memória. Traduza esse código de máquina para a representação em linguagem de montagem (IAS assembly), considere que o código começa no endereço 000₁₆ da memória. Descreva de forma objetiva o que este programa faz.

endereço	código	
000	02100 10008	
001	01100 0C103	
002	21104 02104	
003	0F005 01102	
004	05101 21102	
005	01100 15000	
006	21100 01101	
007	14000 21101	
008	0D000 0E008	
100	000000013	
101	00000001B	
102	000000000	
103	0000000002	



P2. Optmization: A potenciação ou exponenciação (xⁿ) é uma das operações básicas no universo dos números naturais onde um dado número x é multiplicado por ele mesmo, uma quantidade n de vezes. O fragmento 1 apresenta um algoritmo simples para calcular xⁿ (x elevado a n).

```
Fragmento 1
int expo1(int x, int n){
                                               Embora esse algoritmo seja relativamente
    int result = 1;
                                               eficiente, com desempenho em tempo linear ou
    while (n>0){
                                               O(n), ele pode ser aprimorado. Poderíamos fazer a
        result *= x;
                                               mesma tarefa em O(log (n) + log (n)). De que
                                               maneira?
                                                         Usando
                                                                  um
                                                                       método
                                                                                 chamado
                                               exponenciação quadrática.
    return result;
```

Ideia básica: para qualquer x^n , se a n for par, poderíamos escrevê-lo como $(x ^n / 2) ^2$. Se n for impar, por outro lado, poderíamos escrevê-lo como $x * (x ^n (n-1/2)) ^2$. Veja a figura abaixo:

$$x^{n} = \begin{cases} 1, & \text{if } n = 0\\ \frac{1}{x}^{-n}, & \text{if } n < 0\\ x \cdot \left(x^{\frac{n-1}{2}}\right)^{2}, & \text{if } n \text{ is odd}\\ \left(x^{\frac{n}{2}}\right)^{2}, & \text{if } n \text{ is even} \end{cases}$$

Uma versão iterativa do *algoritmo de exponenciação quadrática* é mostrado no <u>Fragmento 2</u> onde, em cada etapa, divide-se o expoente por dois e eleva ao quadrado a base e, nas iterações em que o expoente é ímpar, você multiplica o resultado pela base.

Fragmento 2	
<pre>int expo2(int x, int n){ int result = 1; while (n){ if (n%2==1){ result *= x; } n /= 2; x *= x; } return result; }</pre>	Tarefa: Escreva em linguagem de montagem do IAS os dois algoritmos (Fragmento 1 e Fragmento 2). Faça uma análise de desempenho dos dois algoritmos e descreva os resultados obtidos. Para facilitar a análise, contabilize o número de instruções executadas para um valor de n grande.

P3. Program Challenge: Escreva em linguagem de máquina do IAS um programa que faça a classificação em pares ou ímpares de valores armazenados em um vetor V localizados em memória a partir da posição 100. O programa deve armazenar os valores classificados como pares no vetor "pares" localizado na posição de memória 110 e os valores classificados como ímpares no vetor "impares" localizado na posição de memória 120.

```
Fragmento 3
int main(){
    int V[10], pares[10], impares[10];
    int i, j=0, k=0;

    for(i=0;i<10;++i) {
        if (V[i]%2==0) {
            pares[j] = V[i];
            j = j + 1;
        }else {
            impares[k] = V[i];
            k = k + 1;
        }
    }
    return 0;
}</pre>
```

Tarefa: Escreva sequências de códigos da Arquitetura IAS para resolver o problema de classificação (Fragmento 3). Construa o algoritmo em linguagem de montagem do IAS, traduza o código para a representação hexadecimal correspondente e simule a execução no aplicativo de simulação IAS Machine.

P4. Sorting: Escreva em linguagem de montagem do IAS um programa que realize a ordenação de elementos de um vetor **V** de inteiros, em ordem crescente. A ordenação deve ser feita no próprio vetor **V**, sem utilizar um vetor auxiliar. Considere que os elementos do vetor **V** estão armazenados a partir da posição 100₁₆ da memória.

```
int main(){
  int n = 10, i, j, aux;
  int v[10] = {3,7,5,8,0,1,6,9,4,2};

for(i=0; i<n-1; i++){
    for(j=i+1; j<n; j++){
        if(v[j]<v[i]) {
            aux = v[i];
            v[i] = v[j];
            v[j] = aux;
        }
    }
}</pre>
Selection sort
```

P5. Escreva em linguagem de montagem do IAS um programa que calcule o valor do polinômio $p(x)=a_0+a_1x+...+a_nx^n$ em k pontos distintos (valores de x). O programa receberá os valores de n (ordem do polinômio), dos coeficientes reais do polinômio (a_0 , a_1 , ..., a_n), a quantidade de pontos k para o cálculo de p(x) e os k pontos de teste (x_1 , x_2 , ..., x_k). Dica: um polinômio de ordem n pode ser representado pelos coeficientes guardados em um vetor de tamanho n+1 elementos.

```
// p(x)=2-3x+x²+2x⁴
int main() {
  int i, j, k = 5, n = 4;
  int coef[5]={2,-3,1,0,2};
  int x[5] = {1,3,5,7,9}, Px[5]={0};

  for(i=1;i<=k;i++){
     for(j=0;j<=n;j++) Px[i] += coef[j]*pow(x[i],j);
  }
}</pre>
```



Evon	Exemplo de código gerador dos 10 primeiros valores da sequência de Fibonacci				
		•	•		
000	JUMP M(007,0:19)	NOP	000 0D 00 70 00 00		
001	LOAD M(097)	ADD M(098)	001 01 09 70 50 98		
002	STOR M(099)	STOR M(100)	002 21 09 92 11 00		
003	LOAD M(094)	ADD M(095)	003 01 09 40 50 95		
004	STOR M(094)	STOR M(002,28:39)	004 21 09 41 30 02		
005	LOAD M(098)	STOR M(097)	005 01 09 82 10 97		
006	LOAD M(099)	STOR M(098)	006 01 09 92 10 98		
007	LOAD M(096)	SUB M(095)	007 01 09 60 60 95		
800	STOR M(096)	JUMP+ M(001,0:19)	008 21 09 60 F0 01		
009	JUMP M(009,0:19)		009 0D 00 90 00 00		
int main() {			094 00 00 00 01 00		
int a = 0, b = 1, c, n = 10, i = 0, fibo[10];			095 00 00 00 00 01		
while(i <n){< td=""><td>096 00 00 00 0A</td></n){<>			096 00 00 00 0A		
c = a + b;			097 00 00 00 00 00		
a = b;			098 00 00 00 00 01		
b = c;			099 00 00 00 00 00		
fibo[i] = c;			100 00 00 00 00 00		
i = i + 1;					
}}					