Mapeamento de Memória Cache Organização e Arquitetura de Computadores

Henrique Braz, Joseph Weber e Thomas Pozzer

Junho de 2019

Introdução

Este trabalho busca apresentar uma alternativa de solução ao terceiro problema da disciplina de Organização e Arquitetura de Computadores do terceiro semestre do curso de Engenharia de Software. O problema pode ser resumido da seguinte forma: dado um programa em linguagem de montagem, e seus respectivos endereços gerados. Devemos, apresentar a quantidade de acertos e erros, além do conteúdo da cache ao final da execução.

São dadas quatro configurações diferentes para a memória cache:

- Mapeamento direto, com 8 bits para tag, 4 bits para linha, 3 bits para palavra e 1 bit para byte (cache com 16 linhas, 8 palavras por linha).
- Mapeamento direto, com 8 bits para tag, 5 bits para linha, 2 bits para palavra e 1 bit para byte (cache com 32 linhas, 4 palavras por linha).
- Mapeamento associativo, com 12 bits para tag, 3 bits para palavra e 1 bit para byte (cache com 16 linhas, 8 palavras por linha).
- Mapeamento associativo, com 13 bits para tag, 2 bits para palavra e 1 bit para byte (cache com 32 linhas, 4 palavras por linha).

1 Endereços

1.1 Endereços de hexadecimal e binário

Como já tinhamos todos os endereços da execução do programa, nosso primeiro passo foi fazer um algoritmo utilizando a linguagem Python que transformasse os endereços passados(hexadecimal) em binários como visto em sala de aula.

```
def hexa_binario(arquivo_hexa, hexa_binario):
```

```
| Metodo que le o arquivo inicial com os dados em hexa param arquivo_hexa: caminho do arquivo inicial com os numeros | em hexa a ser lido | param hexa_binario: caminho do arquivo onde sera salvo os | dados no formato hexa -> binario | :return: arquivo binario.txt com os dados formatados e em | binario
```

```
" " "
lista binario = []
arq = open(arquivo hexa, 'r')
arq2 = open(hexa binario, 'w')
arquivo = arq.readlines()
a = []
for i in range(len(arquivo)):
    a.append(arquivo[i].split(','))
    for j in range(len(a[i])):
        b = ((a[i][j]).strip())
        if b != ',':
            x = bin(int(b, 16))[2:].zfill(16)
            lista binario.append(x)
            arq2.write(b +' -> '+x +' n')
arq.close()
arq2.close()
return (lista binario)
```

O metodo acima retorna uma lista das posições em binário convertidos. Ele armazena essa lista em um arquivo binario.txt que utilizamos para formular os resultados dos exercicios no decorrer do relatório.

2 Mapeamento direto

Para o mapeamento direto, usamos uma lista de lista para armazenar os endereços da memória.

O programa detectará um hit caso encontre naquela linha a mesma tag do registrador. Em caso de miss, o programa irá adicionar a linha e a tag e carregará as palavras subsequentes para aquela linha.

Para a implementação no algoritmo as palavras subsequentes são definidas pela concatenação da tag com a linha, um bit validade e um bit para byte.

Uma possível implementação do algoritmo está descrita abaixo.

2.1 Tag: 9 bits, linha: 4 bits, palavra: 3 bits, bitByte: 1 bit

2.1.1 Estatísticas

```
com 16 linhas e 4 casas
cash = []
cash = cria\_cash1 (16,4) \#cria \ a \ cash \ com \ 16 \ linhas
indice = 0
hit = 0
miss = 0
arq = open(exercicio1, 'w')
arq.write('\nlinha, bit validade, tag, palavra0, palavra1, palavra2,
for i in range(len(lista_binario)):
    x = str(lista_binario[i])
    tag = x[0:8]
    linha = x[8:12]
    palavra = x[0:15]
    b byte = x[15]
    for j in range(len(cash)):
        if linha in cash[j]:
             indice = j \#achei \ a \ linha: \ cash[indice]
    if \cosh[indice][2] != tag:
        cash[indice][1] = '1'
        \cosh[indice][2] = tag
        cash[indice][3] = organiza palavra(palavra,3)[0]
        cash[indice][4] = organiza\_palavra(palavra,3)[1]
        cash | indice | |5| = organiza_palavra (palavra, 3) | 2 |
        cash[indice][6] = organiza_palavra(palavra,3)[3]
        cash[indice][7] = organiza\_palavra(palavra,3)[4]
        cash[indice][8] = organiza palavra(palavra,3)[5]
        cash[indice][9] = organiza palavra(palavra,3)[6]
        cash[indice][10] = organiza palavra(palavra,3)[7]
        cash[indice][11] = b_byte
        cash[indice][12] = 'Miss'
        miss += 1
    elif cash [indice] [2] = tag:
        cash[indice][11] = b_byte
        cash[indice][12] = 'Hit'
        hit += 1
```

2.2 Tag: 8 bits, linha: 5 bits, palavra: 2 bits, bitByte: 1 bit

2.2.1 Estatísticas

Quantidade de *Hits*: **241**Quantidade de *Miss*: **23**Porcentagem de acerto: **91.29 def** exerciocio 2 (lista_binario, exercicio 2):

```
11 11 11
     Metodo que faz a analise da cash
      :param lista binario: lista convertida de hexa para binario
      :param exercicio2: caminho do arquivo.txt onde sera salvo os
//dados\ da\ analise
      utiliza do metodo organiza palavra para inserir os ultimos bits
//nas posicoes do bloco
      utiliza do m todo cria_cash para criar a cash vazia
   cash = []
   \cosh = \cosh 2(32,5) \# cria \ a \ cash \ com \ 32
   indice = 0
   hit = 0
   miss = 0
   arq = open(exercicio2, 'w')
   arq.write('\nlinha,_bit_validade,_tag,_palavra0,_palavra1,_palavra2,_
   for i in range(len(lista_binario)):
        x = str(lista_binario[i])
        tag = x[0:8]
        linha = x[8:13]
        palavra = x[0:15]
        b byte = x[15]
        for j in range(len(cash)):
            if linha in cash[j]:
                indice = j \#achei \ a \ linha: \ cash[indice]
        if cash[indice][2] != tag:
            cash[indice][1] = '1'
            cash[indice][2] = tag
            cash[indice][3] = organiza\_palavra(palavra, 2)[0]
            cash[indice][4] = organiza\_palavra(palavra, 2)[1]
            cash[indice][5] = organiza palavra(palavra,2)[2]
            cash[indice][6] = organiza\_palavra(palavra, 2)[3]
            cash[indice][7] = b_byte
            cash[indice][8] = 'Miss'
            miss += 1
        elif cash [indice] [2] = tag:
            cash[indice][7] = b_byte
            cash[indice][8] = 'Hit'
            hit += 1
```

3 Mapeamento Associativo

Para a construção do mapeamento associativo utiliza uma lista de listas para armazenar os endereços da memória.

As palavras carregadas serão obtidas da mesma maneira que no mapeamento direto, porém agora concatenando apenas tag e incremento.

Inicialmente o algoritmo verifica se a cache está cheia e se estiver cheia, criamos uma condição de busca pela TAG. O programa acusa *hit* caso encontre a tag na cache e *miss* caso não encontre.

Caso a cache esteja cheia, ele utiliza a politica de substituição abaixo para sobrescrever a posição com a nova informação.

3.1 Política utilizada

A política de substituição de dados na cache utilizada foi Contador, caracterizada por substituir a posição da cache apontada pela posição contador + 1. Esse contador é iniciado com 0 e toda a vez que ele é utilizado ele vai incrementado 1 até a ultima posição da cache. Quando chega na posição final, ele retorna ao inicio da cache, ou seja, zera o contador.

3.2 Tag: 12 bits, palavra: 3 bits, bitByte: 1 bit

3.2.1 Estatísticas

Quantidade de *Hits*: **252**Quantidade de *Miss*: **12**Porcentagem de acerto: **98.43**

3.3 O algoritmo

```
def exercicio3 (lista binario, exercicio3):
      Metodo que faz a analise da cash
      :param lista binario: lista convertida de hexa para binario
      :param exercicio2: caminho do arquivo.txt onde sera salvo os
//dados\ da\ analise
      utiliza do metodo organiza palavra para inserir os ultimos bits
//nas posicoes do bloco
      utiliza do metodo cria cash para criar a cash vazia
      palavra0, palavra1, palavra2, palavra3, palavra4, palavra5,
//palavra6 , palavra7
    cash = []
    cash = cria cash3 (16,4) #cria a cash com 16 linhas
    hit = 0
    miss = 0
    cont2 = 0
    arq = open(exercicio3, 'w')
    arq.write('\nlinha,_tag,_linha,_palavra0,_palavra1,_palavra2,_palavra
    for i in range(len(lista_binario)):
        x = str(lista_binario[i])
        tag = x[0:12]
        palavra = x | 0:15 |
        b_byte = x[15]
```

```
cont = 0
for k in range(len(cash)):
     if \cosh[k][1] != ', ':
          cont += 1
if cont = len(cash) and tag not in cash:
     \cosh \left[ \cot 2 \right] \left[ 1 \right] = \tan 2
     \cosh[\cot 2][3] = \operatorname{organiza} \operatorname{palavra}(\operatorname{palavra}, 3)[0]
     cash [cont2][4] = organiza palavra (palavra, 3)[1]
     \cosh[\cot 2][5] = \operatorname{organiza} \operatorname{palavra}(\operatorname{palavra}, 3)[2]
     cash [cont2][6] = organiza palavra (palavra, 3)[3]
     cash [cont2][7] = organiza palavra (palavra, 3)[4]
     cash[cont2][8] = organiza_palavra(palavra,3)[5]
     \cosh[\cot 2][9] = \operatorname{organiza} \operatorname{palavra}(\operatorname{palavra}, 3)[6]
     cash [cont2][10] = organiza palavra (palavra, 3)[7]
     cash[cont2][11] = b byte
     \cosh \left[ \cot 2 \right] \left[ 12 \right] = 'Miss'
     miss += 1
     if cont2 < len(cash):
          cont2 += 1
     else:
          cont2 = 0
     cont = 0
else:
     for j in range(len(cash)):
          if tag = cash[j][1]:
               cash[j][11] = b_byte
               \cosh[j][12] = 'Hit'
               hit += 1
               break
          elif cash[j][1] = ':
               \cosh[j][1] = \tan j
               cash[j][3] = organiza_palavra(palavra,3)[0]
               cash[j][4] = organiza palavra(palavra,3)[1]
               cash[j][5] = organiza palavra(palavra,3)[2]
               \cosh[j][6] = \text{organiza palavra}(\text{palavra}, 3)[3]
               cash[j][7] = organiza palavra(palavra,3)[4]
               cash[j][8] = organiza palavra(palavra,3)[5]
               cash[j][9] = organiza_palavra(palavra,3)[6]
               cash[j][10] = organiza_palavra(palavra,3)[7]
               \cosh[j][11] = b byte
               \cosh[j][12] = 'Miss'
               miss += 1
               break
```

3.4 Tag: 13 bits, palavra: 2 bits, bitByte: 1 bit

3.4.1 Estatísticas

Quantidade de *Hits*: **243** Quantidade de *Miss*: **21** Porcentagem de acerto: **94.92**

3.5 O algoritmo

```
def exercicio4 (lista binario, exercicio3):
       Metodo que faz a analise da cash
       :param lista_binario: lista convertida de hexa para binario
       :param exercicio2: caminho do arquivo.txt onde sera salvo os
//dados da analise
       utiliza do metodo organiza palavra para inserir os ultimos bits
//nas posicoes do bloco
       utiliza do metodo cria_cash para criar a cash vazia
       palavra0, palavra1, palavra2, palavra3, palavra4, palavra5,
//palavra6 , palavra7 ,
     // // //
    cash = []
    \cosh = \operatorname{cria} \ \cosh 4(32,5) \ \#cria \ a \ cash \ com \ 32
    hit = 0
    miss = 0
    cont2 = 0
    arq = open(exercicio3, 'w')
    arq.write('\nlinha,_tag,_linha,_palavra0,_palavra1,_palavra2,_bit_par
    for i in range(len(lista binario)):
         x = str(lista binario[i])
         tag = x[0:13]
         palavra = x[0:15]
         b byte = x[15]
         cont = 0
         for k in range(len(cash)):
              if cash[k][1] != '':
                   cont += 1
         if cont = len(cash) and tag not in cash:
              \cosh | \cot 2 | |1| = \tan
              \cosh[\cot 2][3] = \operatorname{organiza} \operatorname{palavra}(\operatorname{palavra}, 3)[0]
              cash [cont2][4] = organiza palavra (palavra, 3)[1]
              \cosh[\cot 2][5] = \operatorname{organiza\_palavra}(\operatorname{palavra}, 3)[2]
              \cosh[\cot 2][6] = \operatorname{organiza} \operatorname{palavra}(\operatorname{palavra}, 3)[3]
              \cosh |\cot 2| |7| = b byte
              \cosh [\cot 2][8] = 'Miss'
              miss += 1
              if cont2 < len(cash):
```

cont2 += 1

```
else:
             cont2 = 0
        cont = 0
    else:
        for j in range(len(cash)):
             if tag = cash[j][1]:
                 cash[j][7] = b_byte
                 cash[j][8] = 'Hit'
                 hit += 1
                 break
             elif cash[j][1] = '':
                 \cosh[j][1] = \tan j
                 cash[j][3] = organiza palavra(palavra,3)[0]
                 cash[j][4] = organiza palavra(palavra,3)[1]
                 cash[j][5] = organiza palavra(palavra,3)[2]
                 cash[j][6] = organiza_palavra(palavra,3)[3]
                 cash[j][7] = b byte
                 \cosh[j][8] = 'Miss'
                 miss += 1
                 break
    arg.write(' \cdot n' + str(cash[j]) + ' \cdot n')
arq.write('\nCash,_resultado_final:_\n')
arq.write('\nlinha,_tag,_linha,_palavra0,_palavra1,_palavra2,_palavra
arg.write(' \cdot n' + str(cash) + ' \cdot n')
arq.write('\nTotal_de_Cash_Hit:\n')
arq.write(str(hit) + '\n')
arq.write('Total_de_Cash_Miss:\n')
arq.write(str(miss))
arq.close()
```

Conclusão

Diante do problema apresentado e da interpretação para a resolução do mesmo, se desenvolveu um algoritmo para a automatização de alguns passos necessários para a conclusão da tarefa.

A obtenção dos endereços em hexadecimal gerados através do simulador Viking, a conversão destes endereços para binário e os mapeamentos diretos e associativos (sendo o LRU a política adotada para este último mapeamento), foram encontrados em menos de um segundo, o que seria impossível se a tarefa fosse realizada a mão.

Como resultado, foram encontrados 252 *Hits* e 36 *Miss* no primeiro mapeamento direto (tag: 9 bits, linha: 4 bits, palavra: 2 bits), com uma porcentagem de acerto de 87,5%. No segundo mapeamento direto (tag: 9 bits, linha: 5 bits, palavra: 1 bit), a quantidade de *Hits* foi de 226 e a quantidade de *Miss* chegou a 62, gerando uma porcentagem de acerto um pouco menor, de 78,5%.

Já nos mapeamentos associativos, o primeiro (tag. 13 bits, palavra: 2 bits) obteve 243 Hits e 45 Miss, o que acarretou em 84,4% de acerto. Por fim, para o último mapeamento

(tag: 14 bits, palavra: 1 bit), também associativo, foram encontrados apenas 204 Hits e 84 Miss, tendo este a menor porcentagem de acerto dentre os 4 mapeamentos analisados, com 70,8%.