

Universidade Federal de Santa Catarina - Centro Tecnológico - Departamento de Informática e Estatística
INE 5411 - Organização de Computadores
Roteiro do Laboratório 4 - Manipulação de arranjos: índices e ponteiros

1. Objetivo e requisitos

O objetivo desta aula é estudar alternativas de geração de código para manipulação de arranjos de acordo com dois mecanismos diferentes de acesso aos seus elementos: o uso de índices e o uso de ponteiros. Tais mecanismos são suportados, implícita ou explicitamente, em linguagens de alto nível contemporâneas.

Nesse contexto, esta aula propõe dois estudos de caso. Ambos abordam o mesmo problema (o uso de um laço `for` para inicializar com zero todos os elementos de um arranjo), mas adotando programas-fonte distintos: o primeiro (procedimento `clear1`) induziria o compilador a gerar código usando **índices**, o segundo (procedimento `clear2`) o induziria a gerar código usando **ponteiros**.

Você vai fazer o papel do compilador e gerar o código *assembly* correspondente a esses dois procedimentos. Você verá que, embora funcionalmente equivalentes, essas alternativas de programação em linguagem de alto nível podem resultar em códigos *assembly* com desempenho bastante diferente, pois uma delas expõe mais oportunidades de otimização para o compilador.

Uma versão de cada um dos procedimentos `clear1` e `clear2` é apresentada nas **páginas 141-144 do livro-texto**. Os experimentos deste laboratório solicitam que você implemente **novas versões** que devem obedecer a um conjunto de **requisitos diferentes dos usados no livro-texto**. Portanto, a **compreensão das versões do livro-texto é pré-requisito** para a execução dos experimentos previstos neste roteiro e para responder as perguntas do relatório.

Requisitos gerais para produzir as novas versões

- Os arquivos `experimento1-codigo-base.asm` e `experimento2-codigo-base.asm` fornecem versões incompletas dos programas necessários para os experimentos e especificam requisitos para criar versões completas. Depois de completar instruções e operandos faltantes, você deve gerar dois arquivos `experimento1.asm` e `experimento2.asm` para executar os experimentos e responder às perguntas do relatório.
- Ao completar os programas, você deve usar **exatamente** o número de instruções solicitado nos arquivos de código-base fornecidos (nem mais instruções, nem menos instruções), **sem alterar as instruções já fornecidas**.
- Use somente instruções nativas** para completar os programas, **exceto por uma pseudo-instrução** necessária para inicializar o endereço-base do arranjo.
- O código *assembly* **não deve usar os registradores \$s0-\$s7** para evitar as instruções adicionais que seriam necessárias para salvá-los e restaurá-los, como exige a convenção de chamada de procedimentos.
- Adote a seguinte **alocação para os argumentos** dos procedimentos `clear1` e `clear2`: **(array, size) → (\$a0, \$a1)**.

Procedimento de teste

Antes de responder as perguntas do relatório, você deve testar se seu programa está funcionando corretamente. Para facilitar o teste, os estímulos são organizados na área de dados globais da memória. Os `N` primeiros dados dessa área armazenarão os elementos do arranjo `array`. O dado seguinte armazenará o valor da variável `size` (`N`). Os arquivos de código-base fornecidos assumem que os elementos do arranjo são inteiros representados em 32 bits. Por isso, eles usam a diretiva `.word`, como ilustrado abaixo:

```
.data
# Arranjo inicializado com elementos N não nulos. O valor de N é definido no relatório.
_array: .word 3:N          # N palavras com o valor 3
_size: .word N             # tamanho do arranjo
```

Depois de substituir `N` por um valor definido no relatório, monte o arquivo *assembly*, execute-o no simulador e verifique se seu programa exibe o **resultado esperado**: todos os `N` elementos do arranjo, armazenados sequencialmente começando no endereço `0x10010000`, devem ter seus valores iguais a **zero**. A posição de memória contendo `_size` deve continuar com o valor `N`.

2. Experimento 1: uso de índices

O código abaixo descreve o procedimento `clear1`, escrito em linguagem C, que inicializa com zero todos os elementos de um arranjo de inteiros `array`, acessando cada elemento através do índice `i`. Os parâmetros do procedimento são o **endereço-base** do primeiro elemento do arranjo (`array[]`) e seu número total de elementos (`size`).

```
void clear1 ( int array[], int size )
{
    int i;
    for ( i = 0 ; i < size ; i+=1 )
        array[i] = 0;
}
```

Requisitos específicos para produzir o arquivo `experimento1.asm`

- Adote a seguinte alocação de registradores: `i` → `$t0`.
- Assuma que o **endereço de `array[i]`** seja armazenado no registrador `$t2`.
- No código *assembly*, o label `clear1` deve representar a posição de memória contendo a primeira instrução executada dentro do procedimento e o label `Loop1` deve representar a posição de memória contendo a primeira instrução executada dentro do laço.

Produção do arquivo `experimento1.asm`

Complete as instruções e operandos faltantes no arquivo `experimento1-codigo-base.asm`, seguindo rigorosamente os **requisitos gerais** e os **requisitos específicos**. Chame o novo arquivo assim produzido de `experimento1.asm`. Siga as instruções do relatório para definir o valor de `N` e executar variantes do Experimento 1.

3. Experimento 2: uso de ponteiros

O código abaixo descreve o procedimento `clear2`, escrito em linguagem C, que inicializa com zero todos os elementos de um arranjo de inteiros `*array`, acessando cada elemento através do ponteiro `p`. Os parâmetros do procedimento são o **ponteiro** para o primeiro elemento do arranjo (`*array`) e seu número total de elementos (`size`).

```
void clear2 ( int *array, int size )
{
    int *p;
    for ( p = &array[0]; p < &array[size]; p = p + 1 )
        *p = 0;
}
```

Revisão conceitual

Em linguagem C, o endereço de uma variável é indicado por `&` e a referência a uma variável apontada por um ponteiro é denotada por `*`. Por exemplo, suponha que uma variável `v` seja declarada do tipo inteiro (`int`). Após a execução do comando `p = &v`, temos:

- `p` aponta para a variável `v` (`p` contém o endereço de memória onde reside a variável `v`);
- `*p` é uma representação alternativa da variável `v` (`*p` é o conteúdo do endereço representado por `p`);
- Quando `p` é incrementado de 1 no programa-fonte, o endereço de memória é incrementado no código *assembly* de um valor igual ao número de bytes em que a variável `v` é representada (como `v` é um inteiro, o incremento é de 4).

Portanto, no procedimento `clear2`, `p` é inicializado para apontar para o primeiro elemento do arranjo e o laço termina quando `p` estiver apontando para a primeira posição fora do arranjo (ou seja, `array[size-1]` é o último elemento do arranjo).

Requisitos específicos para produzir o arquivo `experimento2.asm`

- Adote a seguinte alocação de registradores: `p` → `$t0`.
- Armazene no registrador `$t2` o **endereço de `array[size]`**.
- No código *assembly*, o label `clear2` deve representar a posição de memória contendo a primeira instrução executada dentro do procedimento e o label `Loop2` deve representar a posição de memória contendo a primeira instrução executada dentro do laço.

Produção do arquivo `experimento2.asm`

Complete as instruções e operandos faltantes no arquivo `experimento2-codigo-base.asm`, seguindo rigorosamente os **requisitos gerais** e os **requisitos específicos**. Chame o novo arquivo assim produzido de `experimento2.asm`. Siga as instruções do relatório para definir o valor de `N` e executar variantes do Experimento 2.