

Remoção de Recursão com Pilhas

Daniel Oliveira

Departamento de Informática - UFPR

Fevereiro 2021



- A ideia de pilha de chamadas é bem simples:
 - Ao chamar uma função: empilha as informações necessárias para executá-la
 - Ao retornar de uma função: desempilha as informações, retoma função que está no topo atual da pilha

- Um padrão que muitas vezes funciona:
 - Chamadas recursivas são substituídas por 'empilha'
 - Retorno de funções são substituídos por 'desempilha'
 - A computação principal é feita dentro de um laço de repetição até a pilha ficar vazia

Exemplo - Quicksort

Quicksort(v, a, b)

Se $a \geq b$

 Devolva v

Senão

$m \leftarrow \text{Particiona}(v, a, b, v[b])$

 Quicksort($v, a, m - 1$)

 Quicksort($v, m + 1, b$)

Quicksort_i(v, a, b)

iniciaPilha(p)

empilha(p, a, b)

Enquanto p não está vazia

$a, b \leftarrow \text{desempilha}(p)$

 Se $a < b$

$m \leftarrow \text{Particiona}(v, a, b, v[b])$

 empilha($p, a, m - 1$)

 empilha($p, m + 1, b$)

- Múltiplas chamadas recursivas serão executadas de forma reversa na versão iterativa
 - caso a ordem de execução seja importante, devemos empilhar na ordem inversa que acontece as chamadas recursivas

Funcao(a, b)

...

Funcao($a + 1, b$)

Funcao($a, b + 1$)

Funcao_i1(a, b)

...

Enquanto p não está vazia

$a, b \leftarrow$ desempilha(p)

...

empilha($p, a + 1, b$)

empilha($p, a, b + 1$)

Funcao_i2(a, b)

...

Enquanto p não está vazia

$a, b \leftarrow$ desempilha(p)

...

empilha($p, a, b + 1$)

empilha($p, a + 1, b$)

- Ao empilhar os dados de uma nova chamada recursiva a execução atual deve parar
 - Operações após as chamadas recursivas devem ser feitas apenas ao final dessa chamada
 - Emular esse efeito torna o código difícil de ler
 - necessário armazenar qual linha deve ser executada

Contador(n)

Se $n = 1$

 Imprime n

Senão

 Contador($n - 1$)

 Imprime n

Contador(n)

iniciaPilha(p)

empilha(p, n)

Enquanto p não está vazia

$n \leftarrow$ desempilha(p)

 Se $n = 1$

 Imprime n

 Senão

 empilha($p, n - 1$)

 Imprime n

- Podemos usar a estrutura *Switch* ou *GOTO* para pular a linha correta
 - emulando mais precisamente a pilha de chamadas do sistema

Contador(n)

```
iniciaPilha( $p$ )
empilha( $p, n$ )
Enquanto  $p$  não está vazia
     $n \leftarrow$  desempilha( $p$ )
    Se  $n = 1$ 
        Imprime  $n$ 
    Senão
        empilha( $p, n - 1$ )
        Imprime  $n$ 
```

Contador(n)

```
iniciaPilha( $p$ )
empilha( $p, n, L1$ )
Enquanto  $p$  não está vazia
     $n, linha \leftarrow$  desempilha( $p$ )
    GOTO linha
L1:
    Se  $n = 1$ 
        Imprime  $n$ 
    Senão
        empilha( $p, n, L2$ )
        empilha( $p, n - 1, L1$ )
        continua
L2:
    Imprime  $n$ 
```

- Remover recursão pode resultar em ganho de desempenho
- Algumas linguagens/dispositivos não permitem recursão
- Para remover recursão fazemos:
 - 1 Se recursão cauda, tradução direta para iterativo
 - 2 Caso contrário, tentamos transformar para recursão de cauda e voltamos ao passo 1
 - 3 Caso não for possível transformar em recursão de cauda, usamos pilha para emular a pilha do sistema
- Algumas recursões simples se tornam extremamente complicadas na forma iterativa
 - 'Debugar' e manter o código se torna um trabalho árduo