



INSTITUTO FEDERAL DE
EDUCAÇÃO, CIÊNCIA E TECNOLOGIA
SUL-RIO-GRANDENSE

Estrutura de Dados

Prof. Silvana Teodoro

silvanateodoro@charqueadas.ifsul.edu.br

Vetores

Objetivos

- Revisar conceitos relacionados a utilização das **estruturas de dados homogêneas**, mais especificamente referente ao uso de **vetores**, dentro da linguagem C.



Estruturas de dados homogêneas

- São estruturas que permitem armazenar conjuntos de **dados** de um **mesmo tipo** (daí o nome “**homogêneas**”) em uma única variável. São também chamadas de **variáveis compostas homogêneas** ou **variáveis compostas indexadas**.
- Variável que constitui-se de um ***conjunto de posições de memória***, capaz de armazenar um ***certo número de valores*** de acordo com o número de posições de memória especificadas na declaração da mesma;
- **Cada posição** de memória é localizada na variável através de um ou mais **índices**.



Vetores e Matrizes

- Uma variável indexada através de um ***único índice*** é denominada ***vetor ou matriz unidimensional***;
- Uma variável indexada por ***dois índices*** é denominada ***matriz bidimensional***. As demais podem ser denominadas genericamente de ***matrizes multidimensionais***.



Vetores e Matrizes

- **Importante:** C não verifica o índice **[i]** usado, assim deve-se assumir valores dentro dos limites válidos;
- Se o programador não tiver **atenção** com os **limites válidos** para os índices, ele corre o risco de ter variáveis sobrescritas ou de ver o computador travar;
- O índice sempre se **inicia em 0** (zero).



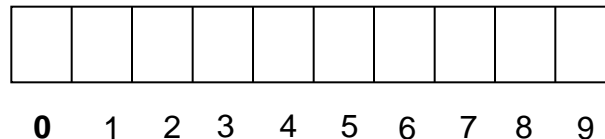
Vetores

- Declaração:

```
tipo nome_da_variável [tamanho];
```

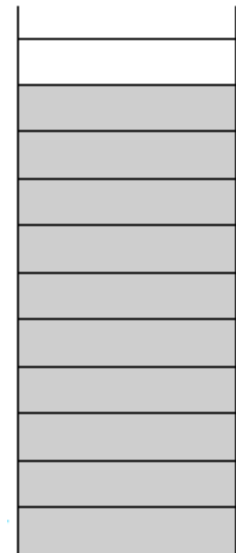
- Exemplo:

```
int v[10];
```



Vetores

- Memória: vetor é alocado em **posições contíguas de memória.**
- Exemplo:
 - v = vetor de inteiros com 10 elementos
 - espaço de memória de v =
10 x valores inteiros



Vetores

- Acesso: acesso a cada elemento é feito através de **indexação** da variável
- No exemplo anterior:

```
v[0] = 0;          /* acessa o primeiro elemento de v */  
...  
v[9] = 9;          /* acessa o último elemento de v */  
v[10] = 10;        /* ERRADO (invasão de memória) */
```



Vetores

- Inicialização:

```
tipo  nome_vetor[tamanho] = {valor, valor, ...}
```

- Se o **tamanho for omitido**, o vetor será dimensionado de acordo com o **número de elementos inicializados**.

- Exemplo:

```
int vet[10]={50, 20, 9, 5, 1, 0, 10, 6, 4, 5};
```

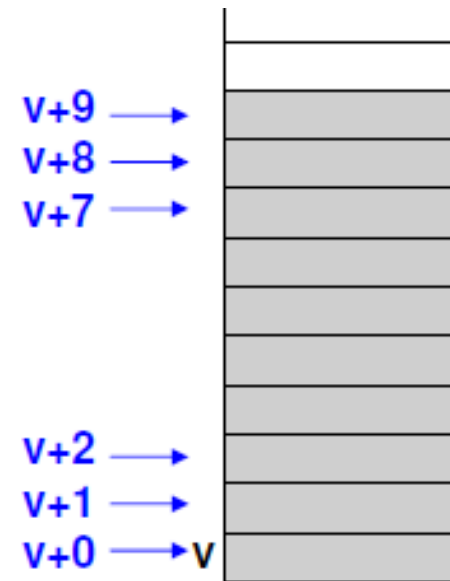
```
int vet[]={50, 20, 9, 5, 1, 0, 10, 6, 4, 5};
```

50	20	9	5	1	0	10	6	4	5
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9



Vetores

- Nome do vetor aponta para **endereço inicial**
- C permite **aritmética de ponteiros**:
 - $v+0$: primeiro elemento de v
 - ...
 - $v+9$: último elemento de v
- Concluindo:
 - $\&v[i]$ é equivalente a $(v+i)$
 - $*(v+i)$ é equivalente a $v[i]$



Recursividade

Conceito

- Fundamental em Matemática e Ciência da Computação
 - Um **programa recursivo** é um programa que **chama a si mesmo**
 - Uma **função recursiva** é **definida em termos dela mesma**
- Exemplos:
 - Função fatorial, Árvore, etc...
- Conceito poderoso:
 - Define **conjuntos infinitos** com **comandos finitos**



Recursividade

- Fatorial(n) ou $n!$

$$= n * (n-1) * (n-2) \dots * 1 \text{ se } n > 0$$

$$= 1 \text{ se } n == 0$$

- Se formulamos:

$$0! = 1$$

$$1! = 1$$

$$2! = 2 * 1$$

$$3! = 3 * 2 * 1$$

$$4! = 4 * 3 * 2 * 1$$

- Não é possível listar a fórmula para fatorial de cada inteiro (infinito...)



Recursividade

- A recursividade é uma estratégia que pode ser utilizada sempre que o cálculo de uma função para o valor n , pode ser descrita a partir do cálculo desta mesma função para o termo anterior $(n-1)$.

Ex $4! = 4 * 3 * 2 * 1$ isso é igual a $4 * 3!$

Para todo $n > 0$ verificamos que

$$n! = n * (n-1)!$$

Podemos definir:

$$0! = 1$$

$$1! = 1 * 0!$$

$$2! = 2 * 1!$$

$$3! = 3 * 2!$$

$$4! = 4 * 3!$$



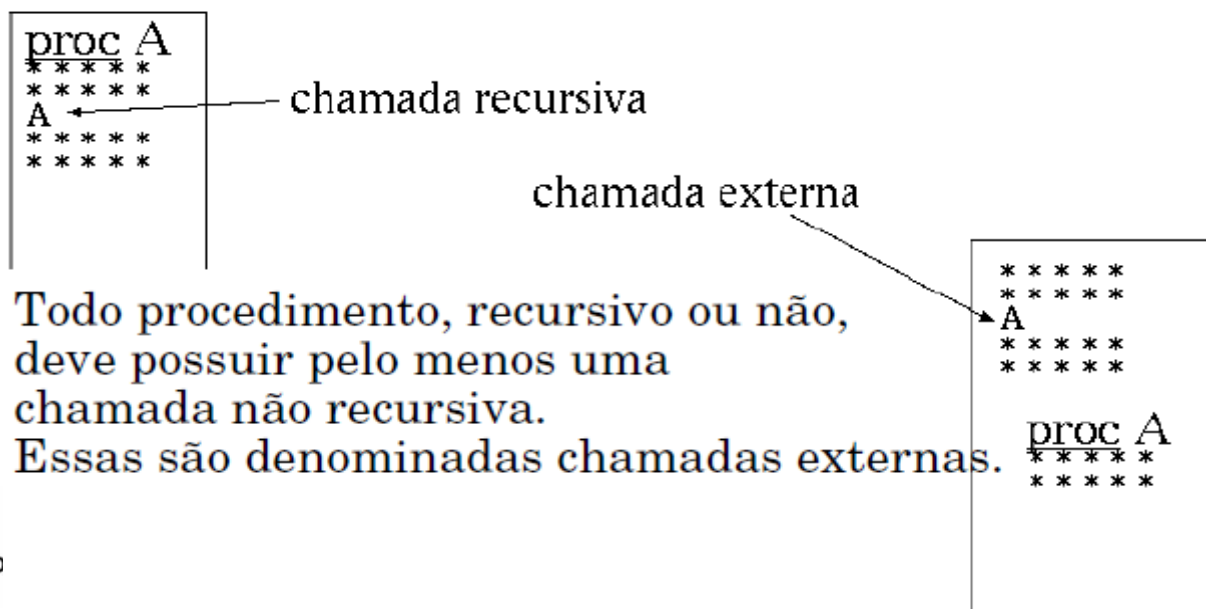
Exemplo: Fatorial

```
int fatorial(int n) {  
    if (n<=0)  
        return 1;  
    else  
        return n * fatorial(n-1);  
}  
  
int main() {  
    int f;  
    f = fatorial(4);  
    printf("%d", f);  
    getch();  
}
```



Recursividade

- Definição: **dentro** do corpo de uma função, **chamar novamente a própria função**.
 - recursão **direta**: a função A chama a própria função A
 - recursão **indireta**: a função A chama uma função B que, por sua vez, chama A



Quando usar?

- A recursividade pode ser utilizada quando um **problema puder ser definido em termos de si próprio**.
- **Exemplo:** quando um objeto é colocado entre dois **espelhos planos paralelos** e frente a frente surge uma **imagem recursiva**, porque a imagem do objeto refletida num espelho passa a ser o objeto a ser refletido no outro espelho e, assim, sucessivamente.
- Uma função recursiva chama ela mesma, mas **com outros parâmetros**.

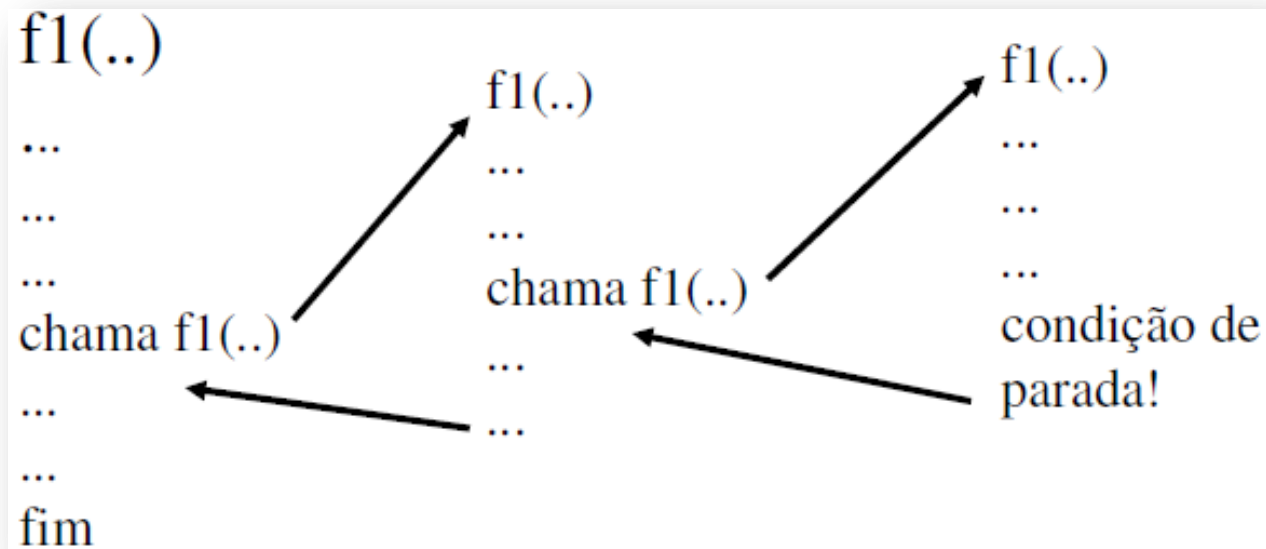
Algoritmo recursivo

- A idéia básica de um algoritmo recursivo consiste em **diminuir sucessivamente o problema em um problema menor ou mais simples**, até que o tamanho ou a simplicidade do problema reduzido permita **resolvê-lo de forma direta, sem recorrer a si mesmo**.
- Quando isso ocorre, diz-se que o algoritmo atingiu uma **condição de parada**, a qual deve estar presente em pelo menos um local dentro algoritmo.
- **Sem esta condição o algoritmo não pára** de chamar a si mesmo, até estourar a capacidade da pilha de execução, o que geralmente causa efeitos colaterais e até mesmo o término indesejável do programa.



Componentes do algoritmo recursivo

- **Condição de parada**, quando a parte do problema pode ser resolvida diretamente, sem chamar de novo a função recursiva.
- **Outros comandos** que resolvem uma parte do problema (chamando novamente a função recursiva);



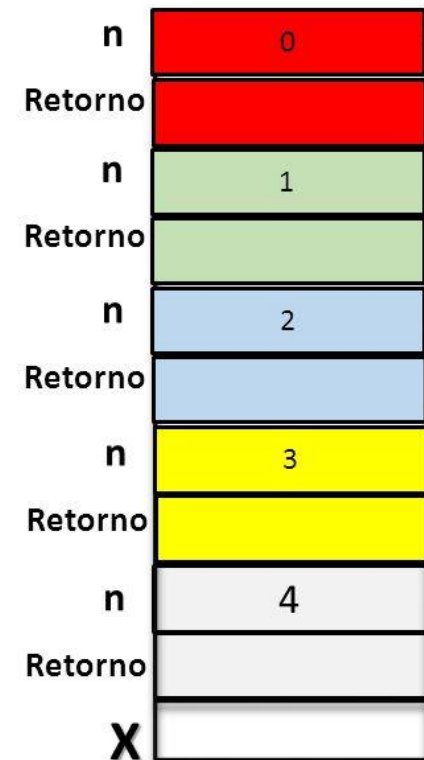
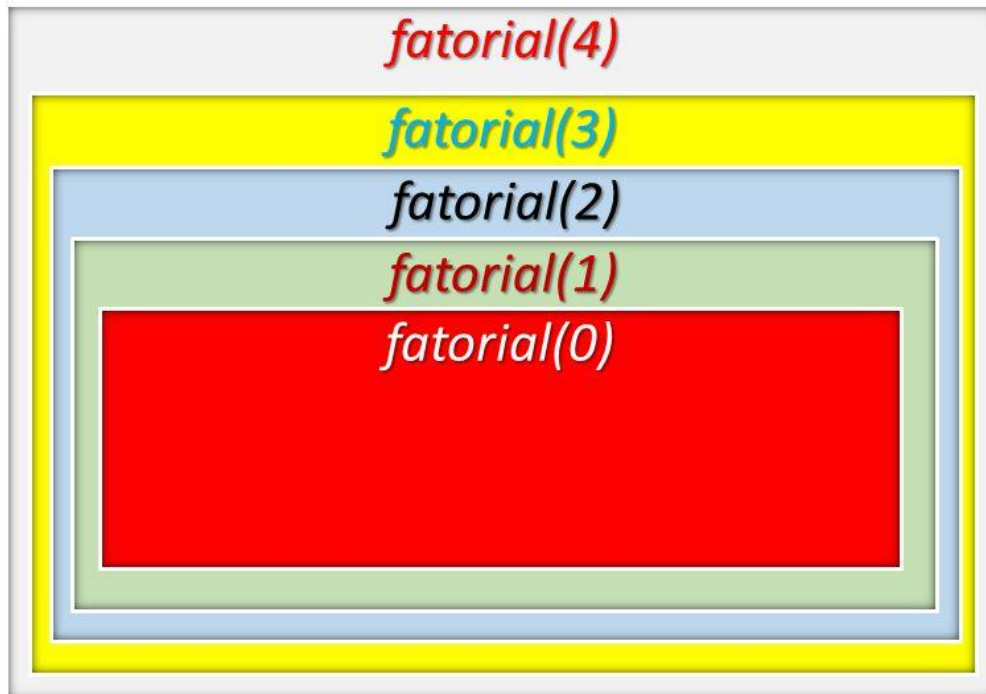
Pilha de execução

- Para cada chamada de uma função, **recursiva ou não**, os **parâmetros** e as **variáveis locais** são **empilhados** na **pilha de execução**.
- Internamente, quando qualquer chamada de função é feita dentro de um programa, é criado um **Registro de Ativação** na **Pilha de Execução** do programa
- O registro de ativação armazena os parâmetros e variáveis locais da função bem como o “**ponto de retorno**” no programa ou subprograma que chamou essa função.
- Ao **final da execução** dessa função, o **registro é desempilhado** e a **execução volta** ao subprograma que chamou a função



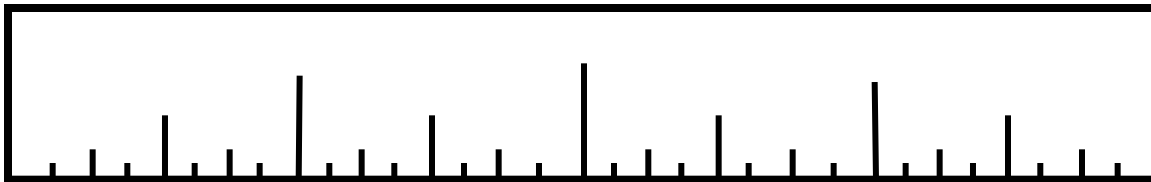
Exemplo: Fatorial

Recursão e a Pilha de Execução (*stack*)

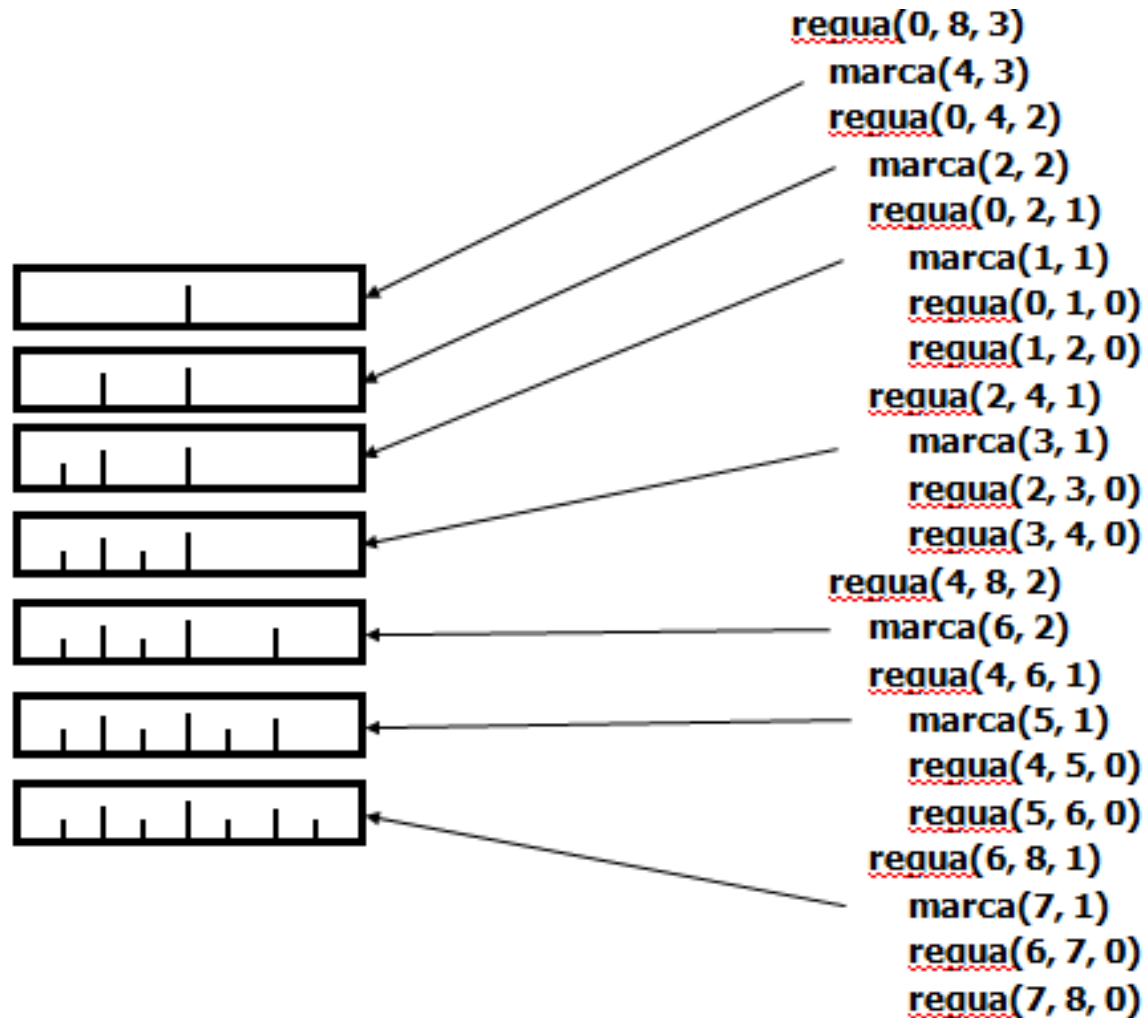


Exemplo: Régua

```
int regua(int l,int r,int h)
{
    int m;
    if ( h > 0 )
    {
        m = (l + r) / 2;
        marca(m, h);
        regua(l, m, h - 1);
        regua(m, r, h - 1);
    }
}
```



Exemplo: Régua



Desafio

- Analise e explique o que faz a função abaixo:

```
int f(int a, int b) { // considere a > b
    if (b == 0)
        return a;
    else
        return f(b, a % b);
}
```

Implementação de Pilha com Vetor

- Digamos que a parte do vetor ocupada pela pilha é

$\text{pilha}[0..t-1]$

- O índice t indica a primeira posição vaga da pilha e $t-1$ é o índice do *topo* da pilha. A pilha está *vazia* se t vale 0 e *cheia* se t vale N . No exemplo da figura, os caracteres A, B, ... , H foram inseridos na pilha nessa ordem:



Implementação de Pilha com Vetor

- Para *remover*, ou *tirar*, um elemento da pilha, ***desempilhar (pop)***:

`x = pilha[--t];`

- Isso equivale ao par de instruções `t -= 1; x = pilha[t];`, nessa ordem. É claro que você só deve desempilhar se tiver certeza de que a pilha não está vazia.

- Para *inserir*, ou *colocar*, um objeto `y` na pilha, ***empilhar (push)***:

`pilha[t++] = y;`

- Isso equivale ao par de instruções `pilha[t] = y; t += 1;`, nessa ordem. Antes de empilhar, certifique-se de que a pilha não está cheia, para evitar um *transbordamento (overflow)*.



Implementação de Pilha com Vetor

```
char desempilha (void) {  
    return pilha[--t];  
}  
  
void empilha (char y) {  
    pilha[t++] = y;  
}
```

Implementação de Pilha com Vetor

Estamos supondo aqui que as variáveis pilha e t são *globais*, isto é, foram declaradas fora do código das funções.

```
#define N 100
```

```
char pilha[N];
```

```
int t;
```

```
void criapilha (void) {  
    t = 0;  
}  
  
void empilha (char y) {  
    pilha[t++] = y;  
}  
  
char desempilha (void) {  
    return pilha[--t];  
}  
  
int pilhavazia (void) {  
    return t <= 0;  
}
```



Exercício

- 1) Escreva um algoritmo que use uma pilha para inverter a ordem das letras de cada palavra de uma string, preservando a ordem das palavras. Por exemplo, para a string ESTE EXERCICIO E MUITO FACIL o resultado deve ser ETSE OICICREXE E OTIUM LICAF.
- 2) Escreva um algoritmo que use uma pilha para verificar se uma expressão está correta.

(() [()])

([])

Atividade!

- Na notação usual de expressões aritméticas, os operadores são escritos *entre* os operandos; por isso, a notação é chamada *infixa*. Na notação *posfixa*, os operadores são escritos *depois* dos operandos.

infixa

$(A+B*C)$

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

$(A+B*(C-D*(E-F)-G*H)-I*3)$

$(A+B*C/D*E-F)$

$(A+B+C*D-E*F*G)$

$(A+(B-(C+(D-(E+F)))))$

$(A*(B+(C*(D+(E*(F+G))))))$

posfixa

$ABC*+$

$ABC+*D/E-$

$ABCDEF-*--GH*-*+I3*-$

$ABC*D/E*+F-$

$AB+CD*+EF*G*-$

$ABCDEF+-+--+$

$ABCDEFGH+*+*+*$



Atividade!

- Note que os operandos (A, B, C, etc.) aparecem na mesma ordem na expressão infixa e na correspondente expressão posfixa.
- Note também que a notação posfixa *dispensa parênteses e regras de precedência* entre operadores (como a precedência de * sobre + por exemplo), que são indispensáveis na notação infixa.

Atividade!

- Nosso problema: traduzir para notação posfixa a expressão infixa armazenada em uma string *inf*.
- Para simplificar nossa vida, vamos supor que a expressão *inf* é válida e contém apenas letras, parênteses esquerdos, parênteses direitos, e símbolos para as quatro operações aritméticas, todas as operações (em particular - e +) têm *dois* operandos, os nomes das variáveis têm apenas uma letra cada, a expressão *inf* está embrulhada em um par de parênteses (ou seja, o primeiro caractere é '(' e os dois últimos são ')' e '\0').



Atividade!

- O algoritmo lê a expressão **inf** caractere-a-caractere e usa uma pilha para fazer a tradução.
- Todo parêntese esquerdo é colocado na pilha. Ao encontrar um parêntese direito, o algoritmo desempilha tudo até o primeiro parêntese esquerdo inclusive.
- Ao encontrar um + ou um -, o algoritmo desempilha tudo até um parêntese esquerdo exclusive.
- Ao encontrar um * ou um /, o algoritmo desempilha tudo até um parêntese esquerdo ou um + ou um. Constantes e variáveis são transferidos diretamente de **inf** para a expressão posfixa.



Atividade!

- As variáveis **pilha** e **t** são globais.
- Vamos supor que o tamanho **N** da pilha é maior que o tamanho da string **inf**, e portanto não precisamos nos preocupar com pilha cheia.
- Como a expressão **inf** está embrulhada em parênteses, não precisamos nos preocupar com pilha vazia.



Atividade!

```
#define N 100
char pilha[N];
int t;

// Esta função recebe uma expressão infixa inf
// e devolve a correspondente expressão posfixa.

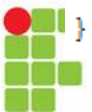
char *infixaParaPosfixa (char *inf) {
    char *posf;
    int i, j;

    n = strlen (inf);
    posf = mallocc ((n+1) * sizeof (char));
    criapilha ();
    empilha (inf[0]);          // empilha '('

    for (j = 0, i = 1; inf[i] != '\0'; ++i) {
        switch (inf[i]) {
            char x;
            case '(': empilha (inf[i]);
                       break;
            case ')': x = desempilha ();
                       while (x != '(') {
                           posf[j++] = x;
                           x = desempilha ();
                       }
            break;
        }
    }
    posf[j] = '\0';
    return posf;
}
```

Atividade!

```
case '+':
case '-': x = desempilha ();
        while (x != '(') {
            posf[j++] = x;
            x = desempilha ();
        }
        empilha (x);
        empilha (inf[i]);
        break;
case '*':
case '/': x = desempilha ();
        while (x != '(' && x != '+' && x != '-') {
            posf[j++] = x;
            x = desempilha ();
        }
        empilha (x);
        empilha (inf[i]);
        break;
default: posf[j++] = inf[i];
    }
}
posf[j] = '\0';
return posf;
```



Atividade!

- Use a função `infixaParaPosfixa` para converter a expressão infixa $(A+B)*D+E/(F+A*D)+C$ na expressão posfixa equivalente.

Listas

Sumário

- Conceito de listas
- Estruturas para armazenar
- Atividades
- Referências



Listas: conceito/características

- Uma lista é um conjunto de elementos:

- Usualmente de um mesmo tipo

- Possui uma ordem

- Primeiro elemento

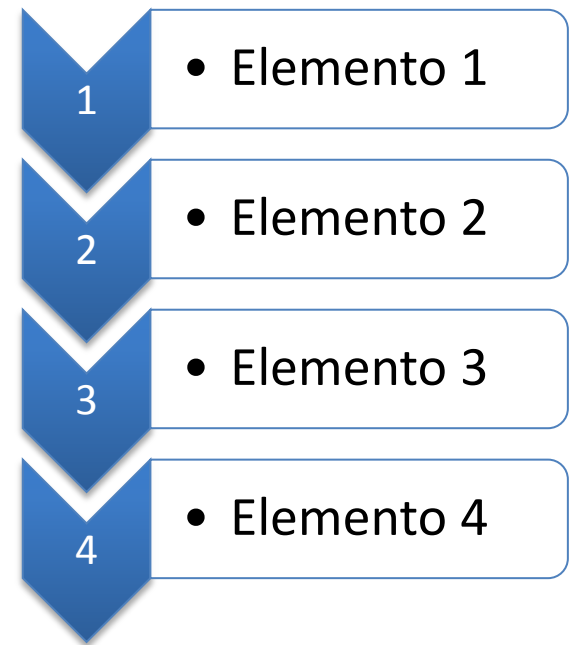
- Último elemento

- Elementos intermediários

- Antecessor

- Sucessor

- Estrutura Linear!



Listas lineares

- Uma lista linear é um conjunto de n elementos $L[0]$, $L[1]$, ..., $L[n-1]$ tais que
 - $n > 0$ e $L[0]$ é o primeiro elemento
 - para $0 < k < n$, $L[k]$ é precedido por $L[k-1]$
- Agrupam informações referentes a um conjunto de elementos que, de alguma forma, se relacionam.
 - Estáticas (alocação sequencial)
 - Dinâmicas (alocação encadeada)



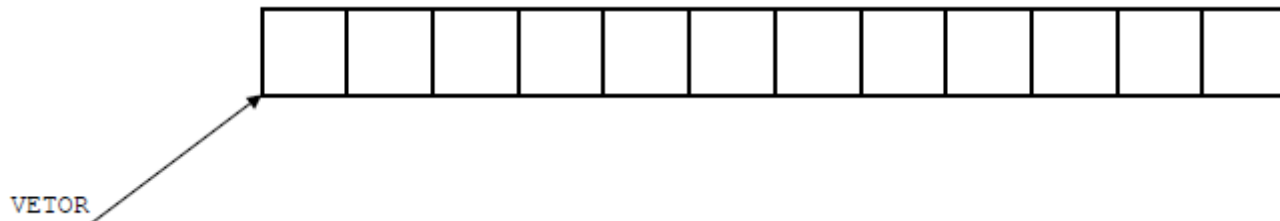
Estrutura para armazenar

- Se sabemos o tamanho máximo da lista...
 - Podemos alocar todo o espaço
 - Espaço “contíguo” na memória: sequencial
 - Podemos usar um vetor!
- Exemplo: armazenar até 10 notas de alunos



Estrutura para armazenar

- Vetor
 - ocupa um **espaço contíguo de memória**
 - permite **acesso randômico** aos elementos, a partir do ponteiro para o início (vetor[i]).
 - deve ser dimensionado com um **número fixo de elementos**: e se precisarmos de mais ou de poucos elementos?



Estrutura para armazenar

- Por que podemos usar vetor para as notas?
 - Tamanho máximo da lista: 10
 - Dados todos do mesmo tipo: float
- A lista vai estar sempre cheia?
 - Se houver só 7 notas, quantas imprimir?
 - Mas como vamos saber que são 7?
 - Variável de controle de quantidade

float notas[10];

int quantidade;



Estrutura para armazenar

float notas[10];

int quantidade;

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
8.9	8.1	7.8	9.1	6.6	5.4	9.0			

quantidade=7;

Implementada em uma Lista Encadeada

- Digamos que as células da lista são do tipo celula:

```
typedef struct reg {  
    char      conteudo;  
    struct reg *prox;  
} celula;
```

- Nossa lista terá uma célula-cabeça e uma variável global apontará a cabeça da lista:

```
celula *pi;
```

Implementada em uma Lista Encadeada

```
void criapilha (void) {
    pi = malloc (sizeof (celula)); // cabeça
    pi->prox = NULL;
}

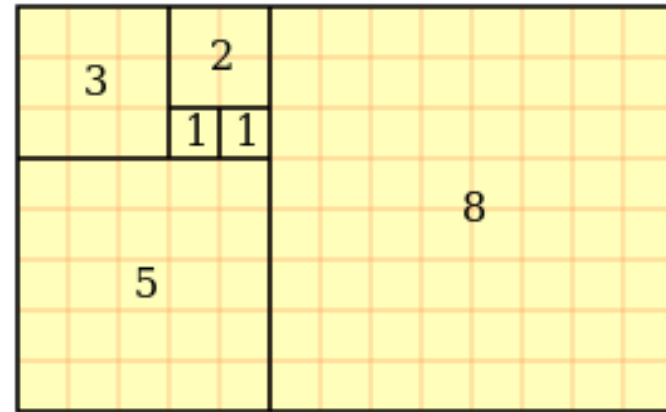
void empilha (char y) {
    celula *nova;
    nova = malloc (sizeof (celula));
    nova->conteudo = y;
    nova->prox = pi->prox;
    pi->prox = nova;
}

char desempilha (void) {
    char x;
    celula *p;
    p = pi->prox;
    x = p->conteudo;
    pi->prox = p->prox;
    free (p);
    return x;
}
```



Atividade!

- Implemente uma função recursiva que encontre o elemento apresentado na série de Fibonacci em uma dada posição.



- Série de Fibonacci:
 - $F_0 = F_1 = 1$
 - $F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$ para $n > 1$,
 - 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89...

Referências

- CELES, Waldemar; CERQUEIRA, Renato; RANGEL, José Lucas. **Introdução a Estrutura de Dados**. Editora Campus, 2004.
- MIZRAHI, V. V. **Treinamento em linguagem C**. São Paulo: Makron Books, 1990.