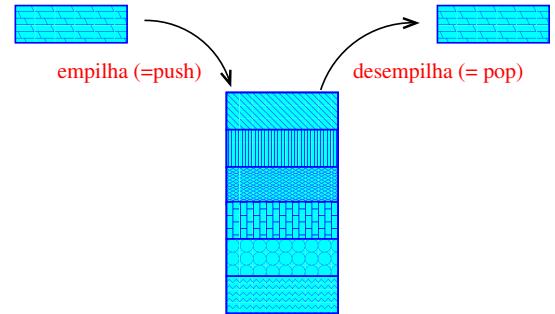


## Melhores momentos

### AULA 10

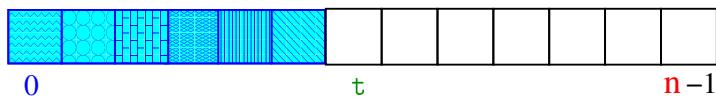
## Pilhas

Uma **pilha** (=stack) é uma lista (=sequência) dinâmica em que todas as operações (inserções, remoções e consultas) são feitas em uma mesma extremidade chamada de **topo**.



## Implementação em um vetor

A pilha será armazenada em um vetor  $s[0 \dots n-1]$ .



O índice  $t$  indica o **topo** (=top) da pilha.

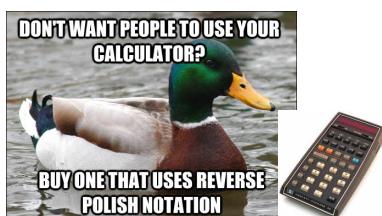
Esta é a **primeira posição** vaga da pilha.

A pilha está **vazia** se " $t == 0$ ".

A pilha está **cheia** se " $t == n$ ".

### AULA 11

## Notação polonesa (reversa)



Fonte: <http://www.quickmeme.com/> e <http://danicollinmotion.com/>

### PF 6.3

<http://www.ime.usp.br/~pf/algoritmos/aulas/pilha.html>

[http://en.wikipedia.org/wiki/RPN\\_calculator](http://en.wikipedia.org/wiki/RPN_calculator)

[http://en.wikipedia.org/wiki/Shunting-yard\\_algorithm](http://en.wikipedia.org/wiki/Shunting-yard_algorithm)

## Notação polonesa

Usualmente os operadores são escritos **entre** os operandos como em

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

Essa é a chamada **notação infixa**.

Na **notação polonexa** ou **posfixa** os operadores são escritos **depois** dos operandos

$A B + D * E F A D * + / + C +$

## Notação polonesa

**Problema:** Traduzir para **notação posfixa** a expressão infixa armazenada em uma cadeia de caracteres **inf**. Suponha que na expressão só ocorrem os **operadores binários** '+', '- ', '\*', '/ ' além de '(' e ') '.

infixa	posfixa
A+B*C	ABC**+
A*(B+C)/D-E	ABC+*D/E-
A+B*(C-D*(E-F)-G*H)-I* 3	ABCDEF-* -GH*-*+I3*-
A+B*C/D*E-F	ABC*D/E*+F -
A+(B-(C+(D-(E+F))))	ABCDEF+-+--
A*(B+(C*(D+(E*(F+G)))))	ABCDEFG+*++*

## Simulação

inf [0 .. i-1]	s [0 .. t-1]	posf [0 .. j-1]
(	(	
(A	(	A
(A*	(*	A
(A*(	(*(	A
(A*(B	(*(	AB
(A*(B*	(*(*	AB
(A*(B*C	(*(*	ABC
(A*(B*C+	(*(+	ABC*
(A*(B*C+D	(*(+	ABC*D
(A*(B*C+D)	(*	ABC*D+
(A*(B*C+D))		ABC*D++

case '('

```
/* stackInit(n): inicializa a pilha */
s = mallocSafe(n * sizeof(char));
t = 0;
/* examina cada item da infixa */
for (i = j = 0; i < n; i++) {
    switch (inf[i]) {
        char x; /* item do topo da pilha */
        case '(':
            /* stackPush(inf[i]) */
            s[t++] = inf[i];
            break;
```

## Simulação

inf = expressão infixa

s = pilha

posf = expressão posfixa

## Infixa para posfixa

Recebe uma expressão infixa **inf** e devolve a correspondente expressão **posfixa**.

```
char *infixaParaPosfixa(char *inf) {
    char *posf; /* expressao polonesa */
    int n = strlen(inf);
    int i; /* percorre infixa */
    int j; /* percorre posfixa */
    char *s; /* pilha */
    int t; /* topo da pilha */

    /* aloca area para expressao polonesa*/
    posf = mallocSafe((n+1)*sizeof(char));
    /* 0 '+1' eh para o '\0'*/
```

case ')'

```
case ')':
    /* x = stackPop() */
    while ((x = s[--t]) != '(')
        posf[j++] = x;
    break;
```

case '('

case ')'

```
case '+', case '-'
case '+':
case '-':
/* !stackEmpty()
&& (stackTop()) != '('
*/
while (t != 0
&& (x = s[t-1]) != '(')
    posf[j++] = s[--t];
/* stackPush(inf[i]) */
s[t++] = inf[i];
break;
```

```
case '*' , case '/'

case '*':
case '/':
/* !stackEmpty() &&
   prec(stackTop()) >= prec(inf[i])
*/
while (t != 0
       && (x = s[t-1]) != '('
       && x != '+' && x != '-')
    posf[j++] = s[--t];
/* stackPush(inf[i]) */
s[t++] = inf[i];
break;
```

default

```

        default:
            if (inf[i] != ' ')
                posf[j++] = inf[i];
    } /* fim switch */
} /* fim for (i=j=0...) */

```

```

    /* desempilha todos os operandos que
       restaram */
    /* !stackEmpty() */
    while (t != 0)
        posf[j++] = s[--t]; /* stackPop() */
    posf[j] = '\0'; /* fim expr polonesa */
    /* stackFree() */
    free(s);
    return posf;
} /* fim funcao */

```

## Consumo de tempo e espaço

O consumo de tempo é da função `infixaParaPosfixa(inf)` é proporcional a `n`, onde `n` é o número de caracteres na string `inf`.

O espaço extra utilizado pela função `infixaParaPosfixa(inf)` é proporcional a `n`, onde `n` é o número de caracteres na string `inf`.