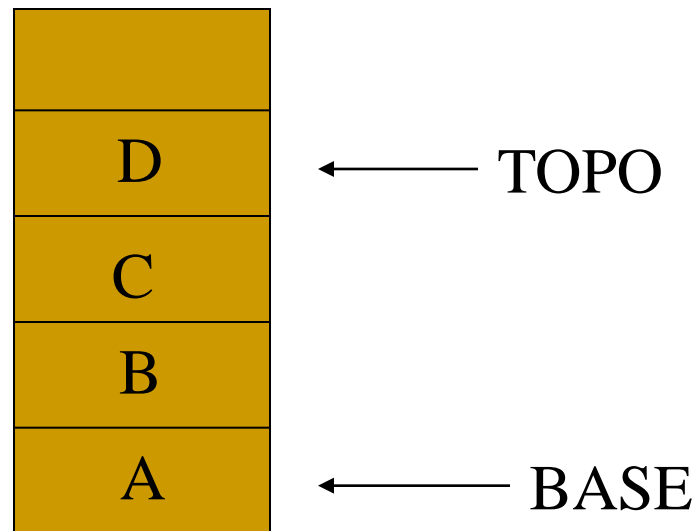

SCC 202– Algoritmos e Estruturas de Dados I

Pilhas (*Stacks*)

(implementação sequencial)

Pilhas

- Pilha: lista linear em que inserção e eliminação de elementos só ocorrem em uma das extremidades (TOPO da pilha)



Pilhas

- Dada uma Pilha $P = (a_1, a_2, \dots, a_n)$, dizemos que a_1 é o elemento na base; a_n é o elemento do topo, e a_{i+1} está acima de a_i na pilha
- São também conhecidas como listas do tipo LIFO (*Last In, First Out*)

Ex: Pilhas de bandejas no Bandeirão

- 1) Bandejas inicialmente são empilhadas
- 2) Pega-se (remove-se) bandeja no topo
- 3) Se não há mais bandejas, a pilha está vazia e não podemos remover mais
- 4) Uma vez que podemos ver a bandeja no topo, se ela estiver suja podemos não querer pegar (remover)

Este ex. faz referência a 4 operações de pilhas:

- 1) Inserir = *push*
- 2) Remover = *pop*
- 3) Verificar se está vazia
- 4) Examinar o elemento do topo (sem removê-lo)

Exemplos

- Comportamento dos retornos de chamadas a procedimentos
- Inverter listas:
 - $(a, b, c, d, e) \rightarrow (e, d, c, b, a)$

TAD Pilha - operações

- **void** define (pilha *p);
/* Cria pilha vazia. Deve ser usada antes de
qqr outra operação */
- boolean push (tipo_info item, pilha *p);
/* Insere item no topo da pilha. Retorna true
se sucesso, false c.c. */
- boolean vazia (pilha *p);
/* Retorna true se pilha vazia, false c.c. */
- **void** esvaziar (pilha *p);
/* Reinicializa pilha */

TAD Pilha - operações

- `tipo_elem top (pilha *p);`
`/* Devolve o elemento do topo sem removê-lo.
Chamada apenas se pilha não vazia */`
- **void** `pop_up (pilha *p);`
`/* Remove item do topo da pilha. Chamada
apenas se pilha não vazia */`
- `tipo_elem pop (pilha *p);`
`/* Remove e retorna o item do topo da pilha.
Chamada apenas se pilha não vazia */`

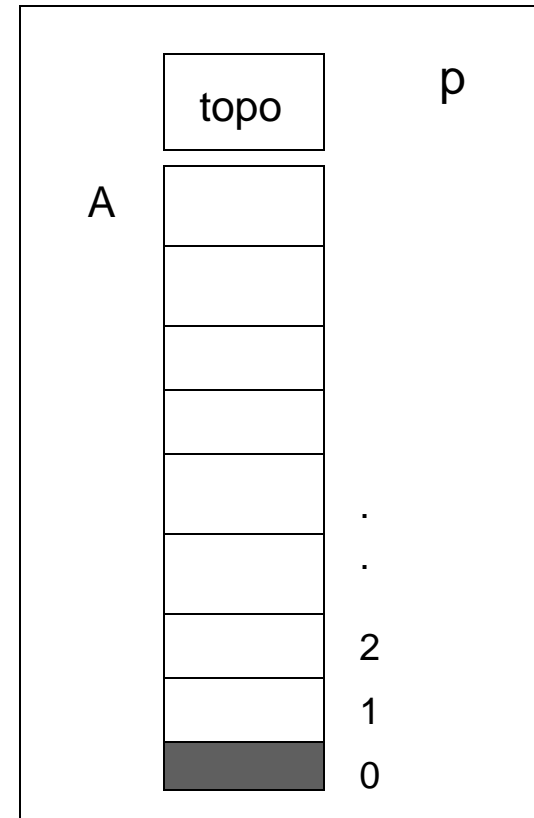
Operações – alocação sequencial

```
#define MAXP 1000

#define indice int

typedef struct{
    tipo_info info;
}tipo_elem;

typedef struct{
    tipo_elem A[MAXP+1];
    indice topo;
}pilha;
```



```
pilha p; /*exemplo de declaração*/
```


1. define (P) - cria uma pilha P vazia

```
void define (pilha *p) {  
    p->topo = 0;  
}
```

2. insere x no topo de P (empilha): push (x, P)

```
boolean push (tipo_info x, pilha *p) {  
  
    if (p->topo == MAXP)  
        /* pilha cheia */  
        return FALSE;  
  
    p->topo ++;  
    p->A[p->topo].info = x;  
    return TRUE;  
}
```

3. testa se P está vazia

```
boolean vazia (pilha *p) {  
    return (p->topo == 0);  
}
```

4. acessa o elemento do topo da pilha (sem remover) -
testar antes se a pilha não está vazia!!!

```
tipo_elem top (pilha *p) {  
    return p->A[p->topo];  
}
```

5. remove o elemento no topo de P sem retornar valor
(desempilha, v. 1) – testar antes se pilha não está vazia!!!

```
void pop_up (pilha *p) {  
    p->topo --;  
}
```

6. Remove e retorna o elemento (todo o registro) eliminado
(desempilha, v. 2) – testar antes se pilha não está vazia!!!

```
tipo_elem pop (pilha *p) {  
    tipo_elem x = p->A[p->topo];  
    p->topo --;  
    return x;  
}
```

Problemas da implementação sequencial

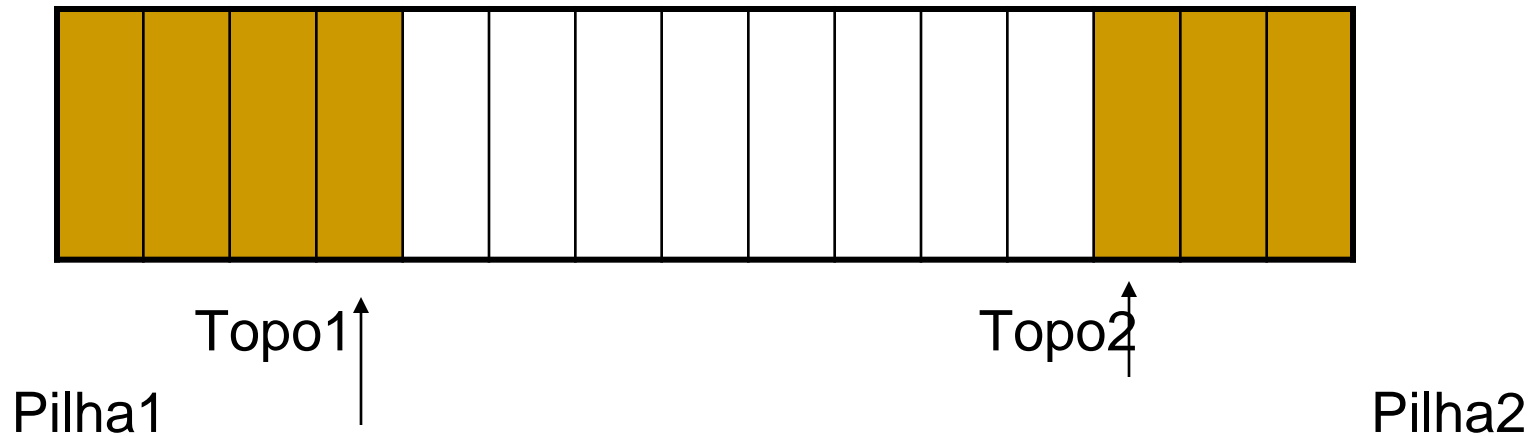
- **Nas listas gerais:** Necessidade de movimentar itens em inserções e remoções
- **No caso das pilhas,** tais movimentações não ocorrem!
- Alocação sequencial vantajosa a menos de quando não sabemos prever o tamanho máximo da pilha.

Alocação Múltipla de Pilhas

2 pilhas com elementos do mesmo tipo

$P1[1..m1]$ $P2[1..m2]$

1 único *array*: $a[1..M]$; $M > m1+m2$



Conseqüências

- *Overflow* só ocorre se o no. total de elementos de ambas exceder M
- Bases fixas
 - início: $P.Topo1 = 0$ cresce à direita
 - $P.Topo2 = M+1$ cresce à esq.

Inserção na Pilha 1

```
if P.topo1 < P.topo2 - 1 then
  begin
    P.topo1 := P.topo1 + 1;
    P.A[topo1] := x
  end
else
  "overflow"
```

Inserção na Pilha 2

```
if P.topo2 > P.topo1 + 1 faça
  begin
    P.topo2 := P.topo2 - 1;
    P.A[topo2] := x
  end
else
  “overflow”
```


N Pilhas

- Bases não podem ser fixas para garantir o melhor aproveitamento do espaço

