



# Algoritmos Estructuras de Datos I

Facultad de Ciencias Exactas y Tecnología
Universidad Nacional de Tucumán
2025





# PILA-STACK(1)







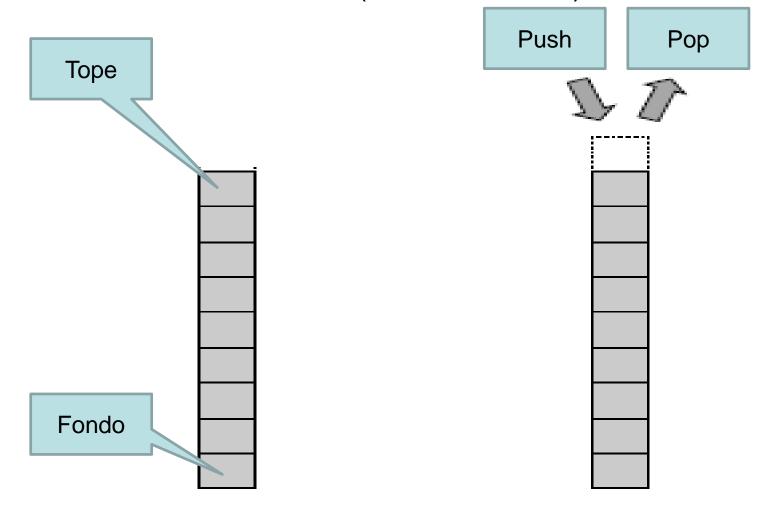
## PILA o STACK

Una pila es una colección ordenada de cero o mas *objetos* de un mismo tipo que solamente puede crecer o decrecer por uno solo de sus extremos. Ese extremo se llama tope o cabeza de la pila. El otro extremo que es inaccesible se llama el fondo de la pila.

Una pila se llama también una estructura de tipo LIFO (last in, first out), que posee la siguiente propiedad: el ultimo elemento que llega a una pila es el primero en ser sacado.

Las pilas son estructuras de datos fáciles de definir y de implementar, y además son muy eficientes.

#### LIFO (last in, first out)



## PILA(ITEM)

## Especificación Algebraica

#### **OPERACIONES**

#### A) Sintaxis:

PILAVACIA

TOP

POP

**PUSH** 

**:** → PILA

ESPILAVACIA : PILA → BOOL

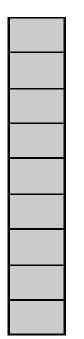
**:** PILA → ITEM U {indefinido}

: PILA → PILA

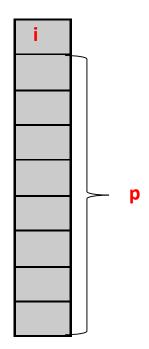
: PILA x ITEM → PILA

#### **Constructoras:**

#### **PILAVACIA**



#### PUSH (p, i)



## PILA(ITEM)

## Especificación Algebraica

#### **OPERACIONES**

**B)** Semántica: Para todo  $p \in PILA$ ,  $\forall i \in ITEM$ 

```
ESPILAVACIA(PILAVACIA) \equiv TRUE

ESPILAVACIA(PUSH(p,i)) \equiv FALSE
```

```
POP(PILAVACIA) \equiv PILAVACIA

POP(PUSH(p,i)) \equiv p
```

```
TOP(PILAVACIA) \equiv indefinido

TOP(PUSH(p,i)) \equiv i
```

#### Aplicación: altura de una Pila

#### 1) Dentro de la Especificación Algebraica

Sintaxis:

ALTURA : PILA → entero ≥ 0

Semántica: Para todo p ∈ PILA, ∀ i ∈ ITEM

ALTURA (PILAVACIA)  $\equiv 0$ ALTURA (PUSH (p,i))  $\equiv 1 + ALTURA(p)$ 

#### Aplicación: altura de una Pila

2) Como usuario del ADT PILA, función recursiva

```
Funcion ALTURA(p) : PILA → entero ≥ 0
Si ESPILAVACIA (p) entonces
Retorna 0
Sino
Retorna 1 + ALTURA(POP(p))
Fin
```

NOTA: la función POP modifica la pila.

#### Aplicación: altura de una Pila

3) Como usuario del ADT PILA, función iterativa

```
Funcion ALTURA(p) : PILA → entero ≥ 0

Auxiliar: h ∈ entero

h ← 0

Mientras NOT ESPILAVACIA(p) hacer

h ← h+1

POP (p)

Retorna h

Fin
```

# Aplicación: igualdad de pilas

1) Dentro de la Especificación Algebraica (versión 1)

```
Sintaxis:
  IGUALP 

PILA x PILA → BOOL
Semántica: ∀ p,q ∈ PILA, ∀ i,j ∈ ITEM
  IGUALP(PILAVACIA, PILAVACIA) ≡ TRUE
  IGUALP(PILAVACIA, PUSH(p,i)) \equiv FALSE
  IGUALP(PUSH(p,i),PILAVACIA) \equiv FALSE
  IGUALP(PUSH(p,i),PUSH(q,j)) \equiv Si NOT i=j entonces
                                      FALSE
                                   Sino IGUALP(p,q)
```

# Aplicación: igualdad de pilas

1) Dentro de la Especificación Algebraica (versión 2)

```
Sintaxis:
```

IGUALP : PILA x PILA → BOOL

Semántica: ∀ p,q ∈ PILA, ∀ i,j ∈ ITEM

IGUALP(PILAVACIA, PILAVACIA) ≡ TRUE

 $IGUALP(PILAVACIA, PUSH(p,i)) \equiv FALSE$ 

 $IGUALP(PUSH(p,i),PILAVACIA) \equiv FALSE$ 

 $IGUALP(PUSH(p,i),PUSH(q,j)) \equiv i=j AND IGUALP(p,q)$ 

# Aplicación: igualdad de pilas

```
2) Como usuario del ADT PILA, función recursiva
Funcion IGUALP (p1,p2) : PILA x PILA → BOOL
Si ESPILAVACIA(p1) AND ESPILAVACIA(p2) entonces
  Retorna TRUE
Sino
  Si ESPILAVACIA(p1) OR ESPILAVACIA(p2) entonces
      Retorna FALSE
  Sino
      Retorna
     TOP(p1)=TOP(p2) AND IGUALP(POP(p1),POP(p2))
```

Fin

# Aplicación: igualdad de pilas

3) Como usuario del ADT PILA, función iterativa

```
Funcion IGUALP (p1,p2): PILA x PILA → BOOL

Mientras NOT ESPILAVACIA(p1) AND

NOT ESPILAVACIA(p2) AND

TOP(p1)=TOP(p2) hacer

POP(p1)

POP(p2)

Retorna ESPILAVACIA(p1) AND ESPILAVACIA(p2)

Fin
```

## Aplicación: apilar 2 pilas

Una operación que dadas dos pilas apile los objetos de la 2da sobre la 1ª conservando el orden.

#### Por ejemplo:

#### Aplicación: apilar 2 pilas

#### 1) Dentro de la Especificación Algebraica

```
Sintaxis:
```

APILA : PILA x PILA → PILA

```
Semántica: \forall p1,p2 \in PILA, \forall i,j \in ITEM APILA (PILAVACIA , PILAVACIA) \equiv PILAVACIA APILA (PUSH(p1,i) , PILAVACIA) \equiv PUSH(p1,i) APILA (PILAVACIA , PUSH(p2,j) ) \equiv PUSH(p2,j) APILA (PUSH(p1,i) , PUSH(p2,j)) \equiv PUSH (APILA (PUSH(p1,i),p2) , j)
```

## Aplicación: apilar 2 pilas

1) Dentro de la Especificación Algebraica con 2 axiomas

```
Sintaxis:
```

APILA : PILA x PILA → PILA

```
Semántica: \forall p1,p2 \in PILA, \forall j \in ITEM
APILA (p1 , PILAVACIA) \equiv p1
APILA (p1 , PUSH(p2,j)) \equiv PUSH (APILA (p1,p2) , j )
```

#### Aplicación: apilar 2 pilas

2) Como usuario del ADT PILA, función recursiva

```
Funcion APILA (p1,p2): PILA x PILA → PILA
Si ESPILAVACIA(p2) entonces
Retorna p1
Sino
Retorna PUSH (APILA (p1,POP(p2)),TOP(p2))
Fin
```

#### Aplicación: apilar 2 pilas

2) Como usuario del ADT PILA, función recursiva con aux

```
Funcion APILA (p1,p2): PILA x PILA → PILA
Auxiliar: t∈ITEM, paux∈PILA
  Si ESPILAVACIA(p2) entonces
      Retorna p1
  Sino
      t←TOP(p2)
      POP(p2)
      paux←APILA (p1, p2)
      Retorna PUSH (paux,t)
```

Fin

#### Aplicación: apilar 2 pilas

```
3) Como usuario del ADT PILA, función iterativa
Funcion APILA (p1,p2): PILA x PILA → PILA
Auxiliar: paux∈PILA, paux ← PILAVACIA
  Mientras NOT ESPILAVACIA(p2) hacer
      PUSH(paux, TOP(p2))
      POP(p2)
  Mientras NOT ESPILAVACIA(paux) hacer
      PUSH(p1, TOP(paux))
      POP(paux)
  Retorna p1
Fin
```

20

## Aplicación: apilar 2 pilas

Una operación que dadas dos pilas apile la 2da invertida sobre la 1a.

#### **EJERCITACION**

Por ejemplo:

#### Aplicación: parentesis balanceados

Escribir un algoritmo que dada una expresión aritmética permita decidir si tiene paréntesis balanceados.

Dada una expresión aritmética, para decir que tiene paréntesis balanceados se tiene que cumplir:

- hay el mismo numero de paréntesis izquierdos que derechos
- todo paréntesis derecho ) esta precedido por su correspondiente izquierdo (.

#### Aplicación: parentesis balanceados

Se puede considerar la expresión aritmética como una tira de caracteres con marca final.

Para chequear los paréntesis balanceados se la recorre secuencialmente de izquierda a derecha.

La tira tendrá paréntesis balanceados si:

- cada vez que se encuentra ) ya se ha encontrado un correspondiente (.
- cuando se alcanza el fin de la tira, cada ( encontró su correspondiente ).

#### Aplicación: parentesis balanceados

La solución requiere que se lleve la cuenta de cada ( no cerrado y se lo descarte cada vez que se encuentre su par ).

Para ello, se puede guardar los ( en una pila y cada vez que se encuentra ) sacarlo de la pila. Al final la pila debe quedar vacía.

Es claro que no hace falta usar una *pila* para hacer este control sino simplemente un *contador*.

- Comienza con cont←0
- Llega un (entonces cont++
- Llega un ) entonces si cont>0 cont- sino error
- Debe finaliza con cont=0 sino error

#### Aplicación: delimitadores balanceados

Escribir un algoritmo que dada una expresión aritmética permita decidir si tiene delimitadores balanceados.

Suponga que existen tres tipos diferentes de delimitadores de ámbito, los cuales se indican mediante:

- paréntesis: ()
- corchetes: [ ]
- Ilaves: { }

IMPORTANTE: el tipo de delimitador que cierra el ámbito debe ser el mismo que lo abre.

#### Aplicación: delimitadores balanceados

Por ejemplo las siguientes cadenas serán validas:

$$[(A-B)/2]$$

$$\checkmark$$

$${A*[-B]}$$

Por ejemplo las siguientes cadenas no serán validas:

$$(A+B]$$

$$[(A-B)])$$

$${A*(-B]}$$

$$(A/(B-4)))$$

```
ALGORITMO BALANCE
ENTRADA: tira de caracteres con MF
SALIDA: Valida \in BOOL
Auxiliar: p \in PILA, c, t \in CHAR, Valida \in BOOL
P1. Leer ( c )
P2. PILAVACIA(p)
P3. Valida ← TRUE
P4. Mientras c ≠ MF AND Valida hacer
     Si c='(') OR c='(') OR c='(') entonces PUSH(p,c)
     sino Si c=')' OR c=']' OR c='}' entonces
          Si ESPILAVACIA(p) entonces Valida ← FALSE
          sino
             t←TOP(p)
             Si (t ='(' AND c=')') OR (t='[' AND c=']' ) OR (t='{' AND c='}' )
                entonces POP(p)
             sino
               Valida ← FALSE
     Leer (c)
P5. Si NOT ESPILAVACIA(p) entonces Valida ← FALSE
P6. Escribir (Valida)
                                                                    27
```

**P7.** Fin