Es un árbol binario asociado a una expresión aritmética

- Nodos internos representan operadores
- Nodos externos (hojas) representan operandos

Ejemplo:

\*

e
f

#### Aplicaciones:

- En compiladores para analizar, optimizar y traducir programas
- > Evaluar expresiones algebraicas o lógicas
  - No se necesita el uso de paréntesis
- > Traducir expresiones a notación sufija, prefija e infija

Inorden: (((a + b) \* (c - d)) / (e + f))

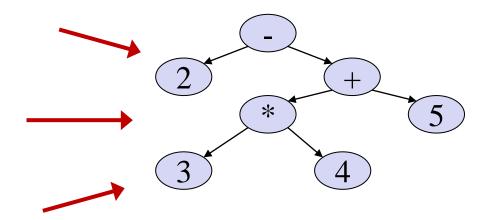
Preorden: /\*+ab-cd+ef

Postorden: ab+cd-\*ef+/

#### Construcción de un árbol de expresión

#### A partir de una:

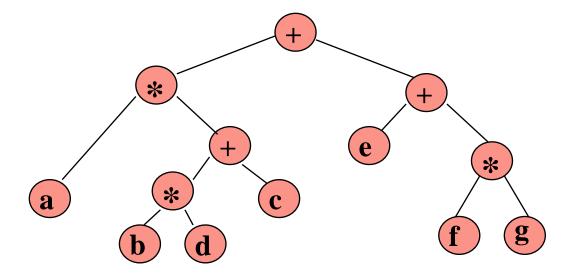
- 1) Expresión postfija
- 2) Expresión prefija
- 3) Expresión infija



#### Árboles binarios de expresión

Expresión algebraica:

$$a*(b*d+c) + (e+f*g)$$



Expresión **prefija**  $\longrightarrow$  +\*a+\*b d c+e \*f g Expresión **postfija**  $\longrightarrow$  a b d \* c + \* e f g \* + + Expresión **infija**  $\longrightarrow$  ((a \*((b \* d) + c)) + (e + (f \* g)))

#### Algoritmo:

```
tomo un carácter de la expresión

<u>mientras</u> ( existe carácter ) <u>hacer</u>

<u>si</u> es un operando → creo un nodo y lo apilo.

<u>si</u> es un operador (lo tomo como la <u>raíz</u> de los dos últimos nodos creados)

→ - creo un nodo R,

- desapilo y lo agrego como hijo derecho de R

- desapilo y lo agrego como hijo izquierdo de R

- apilo R.

tomo otro carácter

<u>fin</u>
```

Expresión postfija: a b d \* c + \* e f g \* + +

Algoritmo:

tomo un carácter de la expresión
mientras ( existe carácter ) hacer
si es un operando → creo un nodo y lo apilo.
si es un operador (lo tomo como la raíz de los dos últimos nodos creados
→ - creo un nodo R,
- desapilo y lo agrego como hijo derecho de R
- desapilo y lo agrego como hijo izquierdo de R
- apilo R.

tomo otro carácter
fin





 $\mathbf{P}_{1}$ 

Expresión postfija: a b d \* c + \* e f g \* + +

Algoritmo:

tomo un carácter de la expresión

mientras ( existe carácter ) hacer

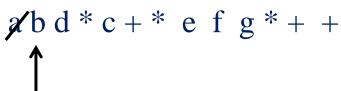
si es un operando -> creo un nodo y lo apilo.
si es un operador (lo tomo como la raíz de los dos últimos nodos creados)

-> - creo un nodo R,

- desapilo y lo agrego como hijo derecho de R

- desapilo y lo agrego como hijo izquierdo de R

- apilo R.



tomo otro carácter

fin



Expresión postfija: a b d \* c + \* e f g \* + +

Algoritmo:

tomo un carácter de la expresión

mientras ( existe carácter ) hacer

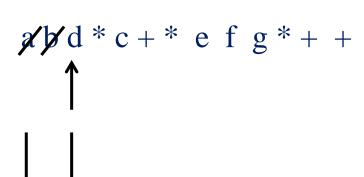
si es un operando -> creo un nodo y lo apilo.
si es un operador (lo tomo como la raíz de los dos últimos nodos creados)

-> - creo un nodo R,

- desapilo y lo agrego como hijo derecho de R

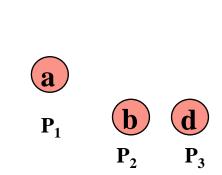
- desapilo y lo agrego como hijo izquierdo de R

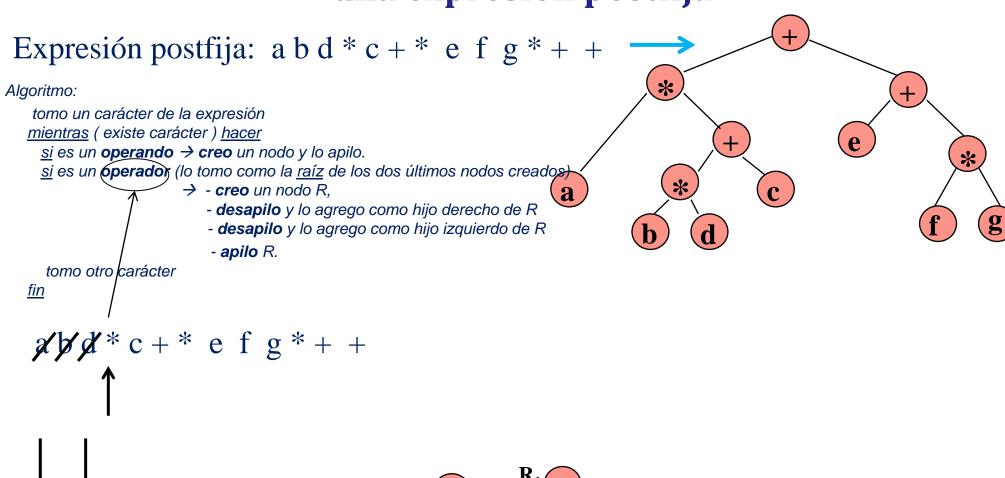
- apilo R.

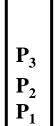


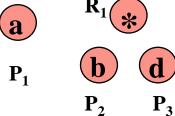
tomo otro carácter

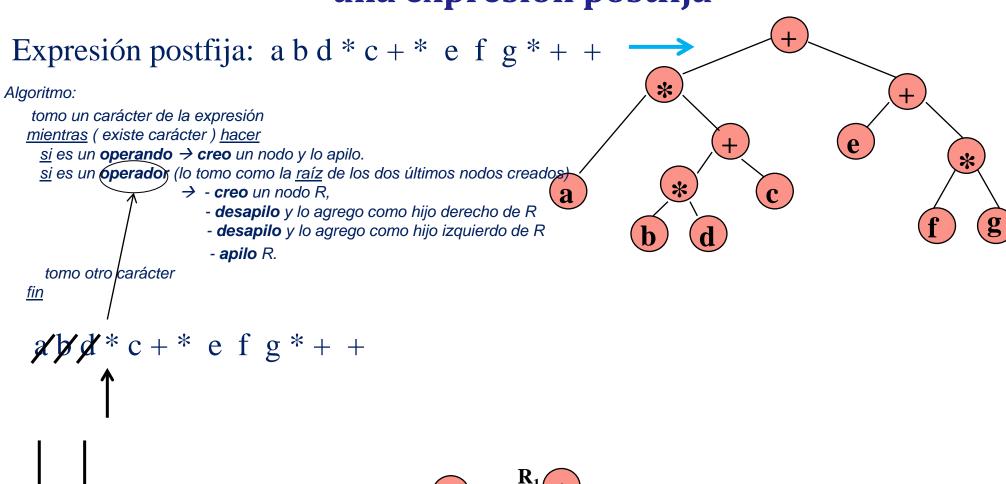
fin



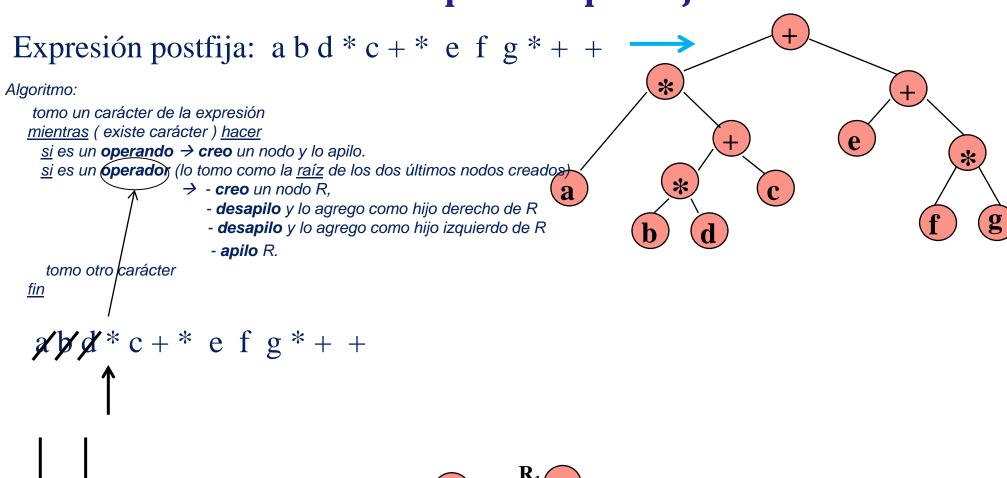


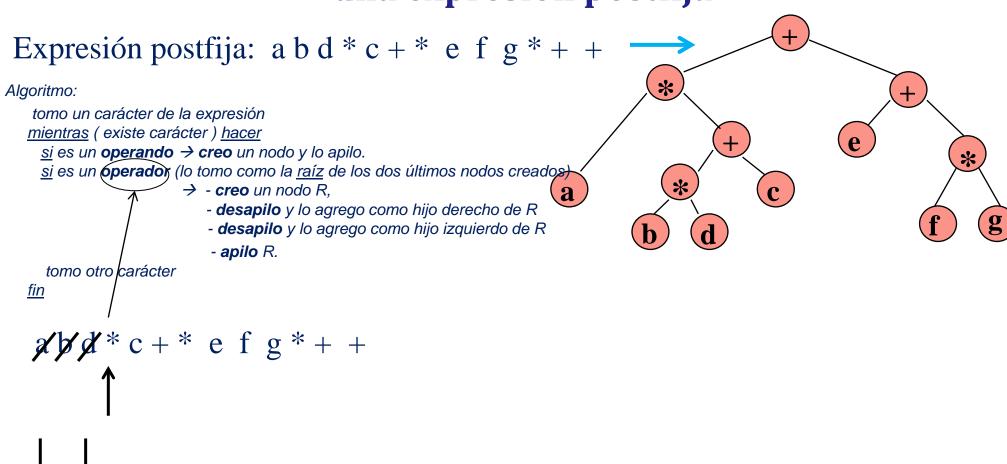


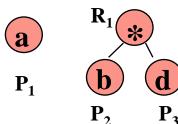


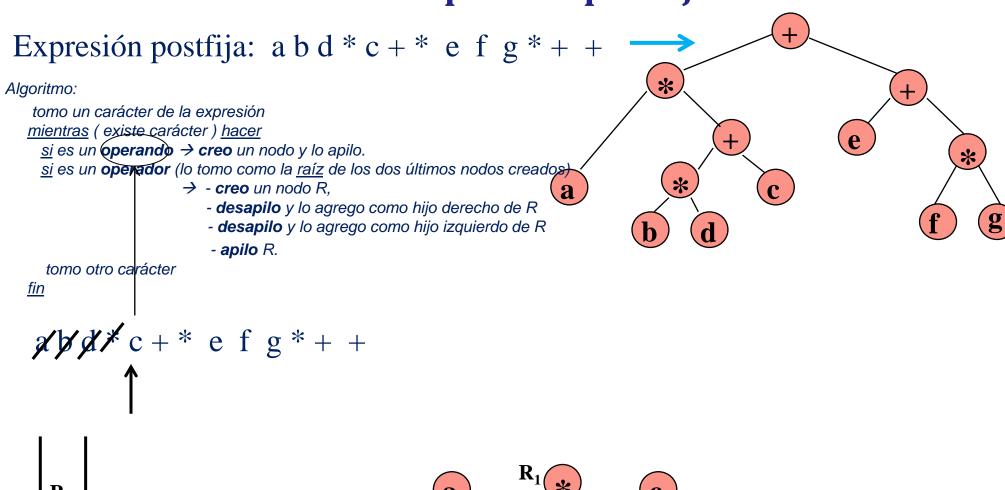


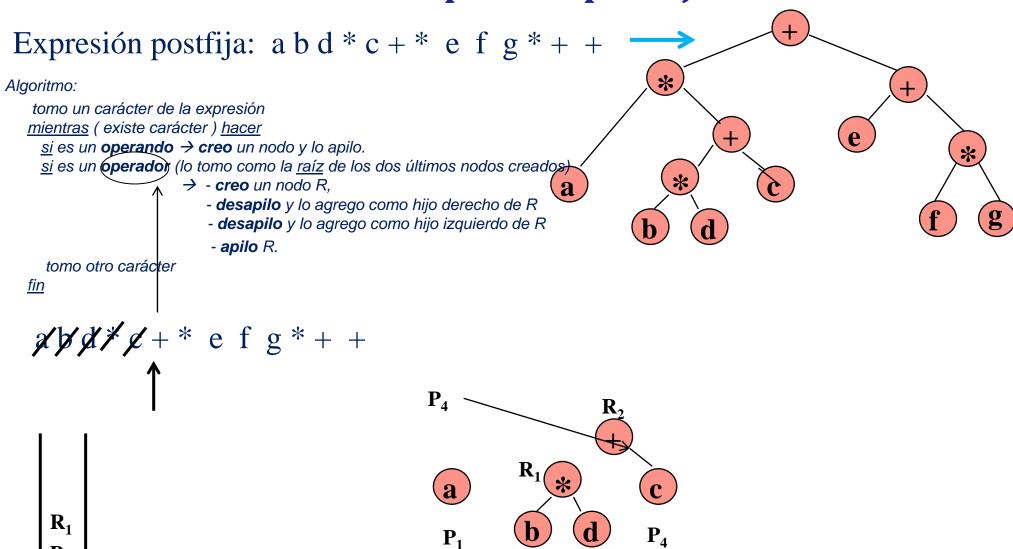
a

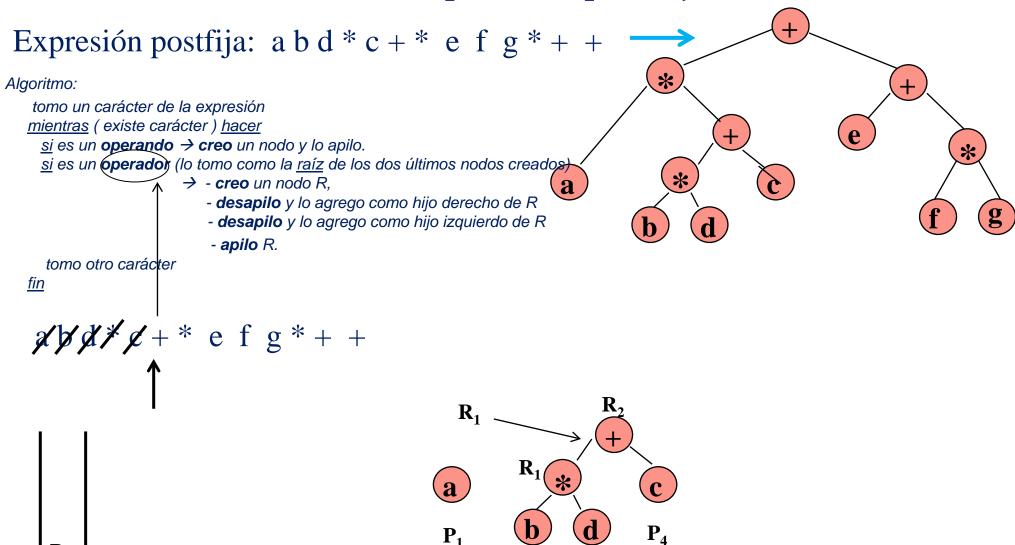


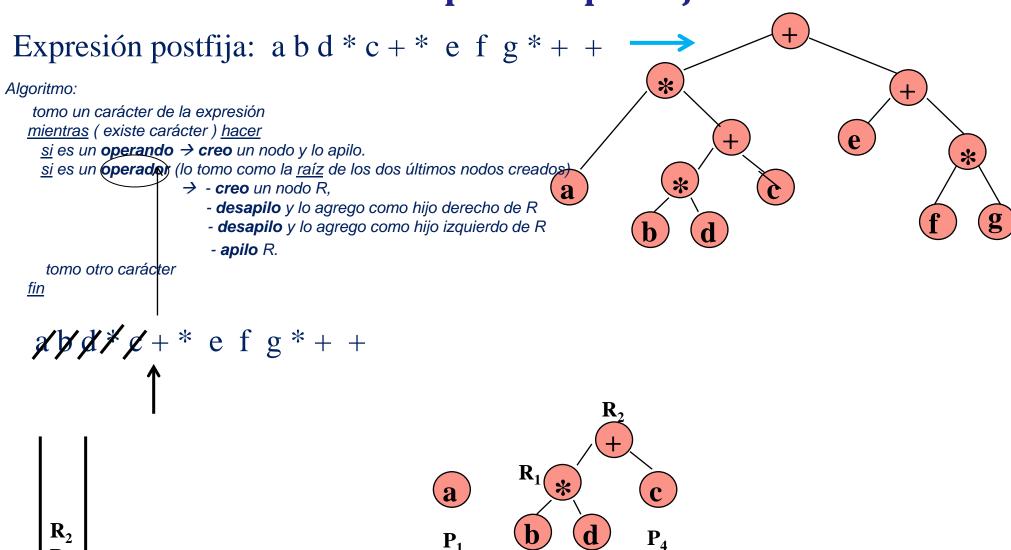


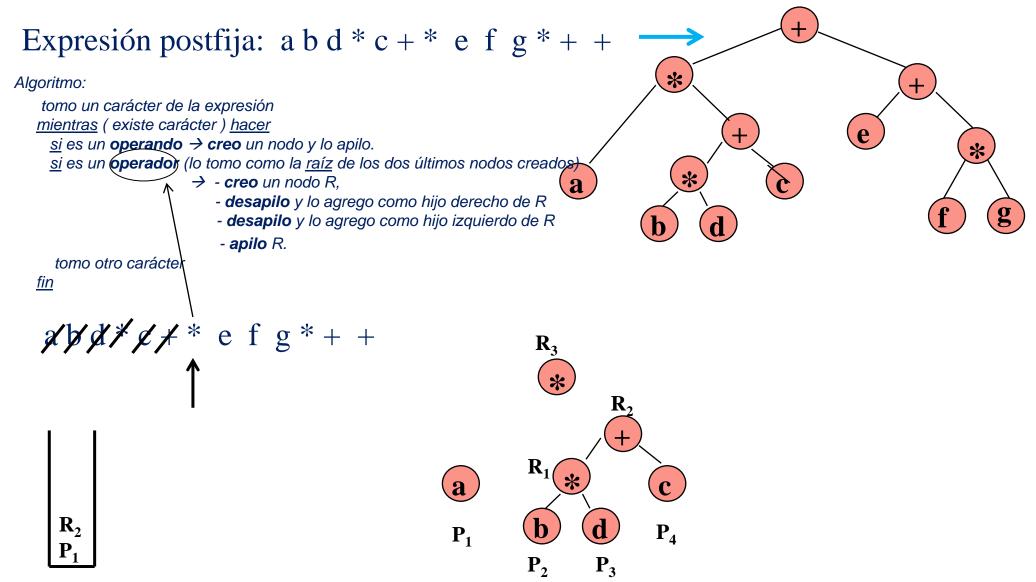


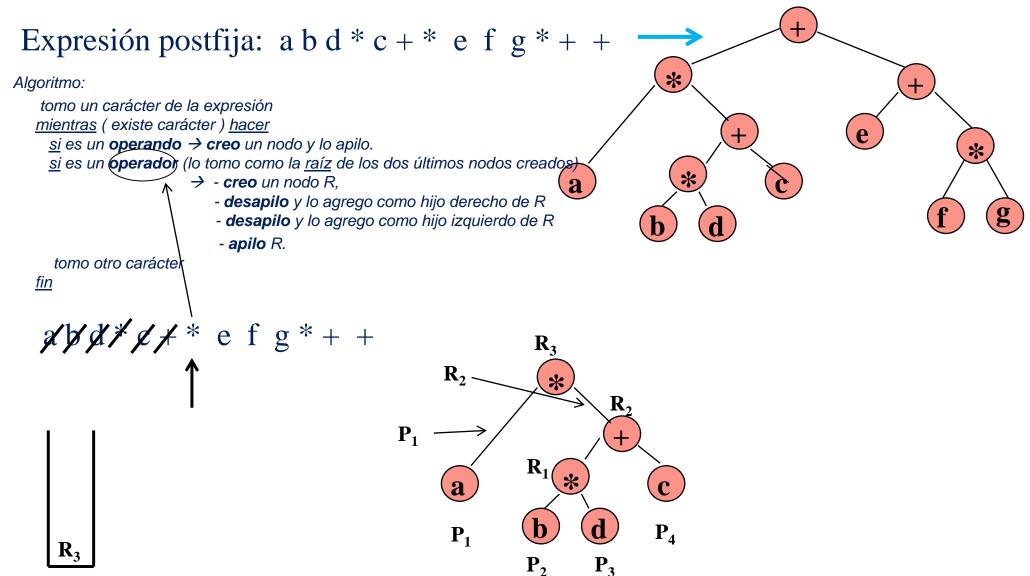


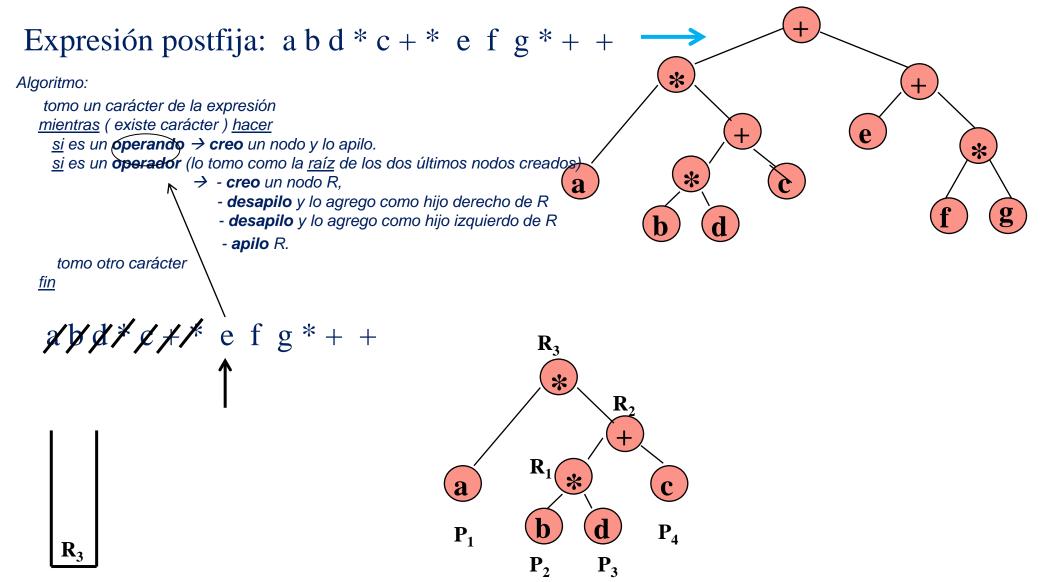


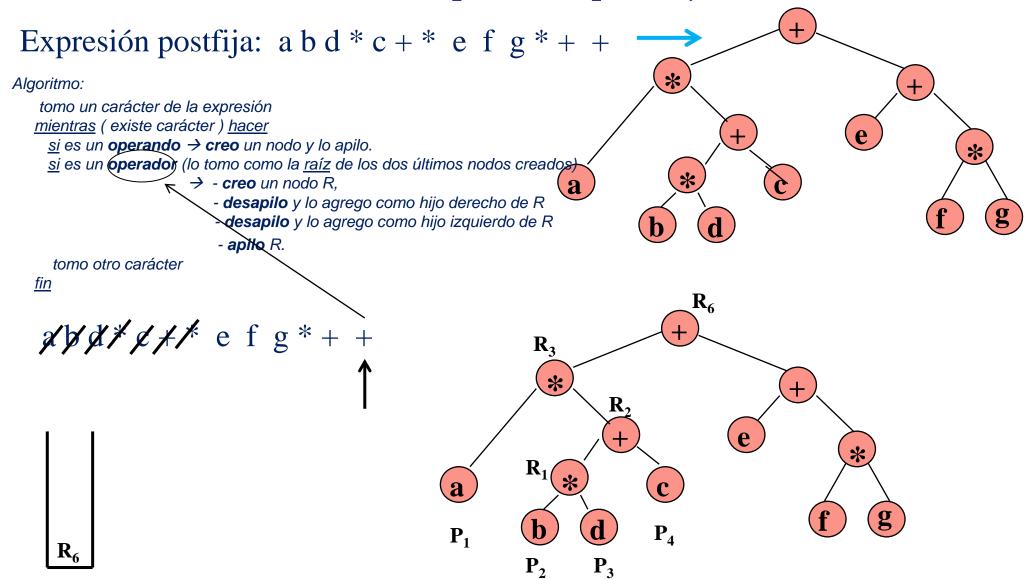




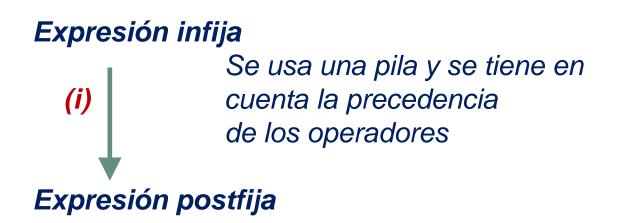


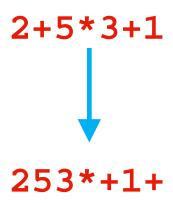




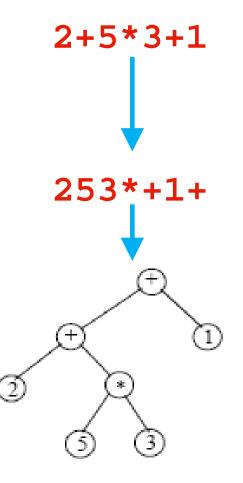


```
Algoritmo:
ArbolExpresión (A: ArbolBin, exp: string )
   <u>si</u> exp nulo → nada.
   si es un operador → - creo un nodo raíz R
                         - ArbolExpresión (subArblzq de R, exp
                                    (sin 1° carácter))
                        - ArbolExpresión (subArbDer de R, exp
                                    (sin 1° carácter))
   si es un operando → creo un nodo (hoja)
```





#### Expresión infija Se usa una pila y se tiene en *(i)* cuenta la precedencia de los operadores Expresión postfija (ii) Se usa la estrategia 1) **Árbol de Expresión**



- -Convertir una expresión infija en árbol de expresión: se debe convertir la expresión infija en postfija (i) y a partir de ésta, construir el árbol de expresión (ii).
  - (i) Estrategia del Algoritmo para convertir exp. infija en postfija :
  - a) si es un operando → se coloca en la salida.
    b) si es un operador → se maneja una pila según la prioridad del operador en relación al tope de la pila

operador con > prioridad que el tope -> se apila operador con <= prioridad que el tope -> se desapila elemento colocándolo en la salida.

Se vuelve a comparar el operador con el tope de la pila

- c) si es un "(", ")"→ "(" se apila
  ")" se desapila todo hasta el "(", incluído éste
- d) cuando se llega al final de la expresión, se desapilan todos los elementos llevándolos a la salida, hasta que la pila quede vacía.

#### Operadores ordenados de mayor a menor según su prioridad:

```
*, / (potencia)
*, / (multiplicación y división)
+, - (suma y resta)
```

Los " (" siempre se apilan como si tuvieran la mayor prioridad y se desapilan sólo cuando aparece un " ) ".

#### Evaluar un árbol de expresión

Algoritmo:

EvaluarAE (A: ArbolBin )

<u>si</u> dato es **operador** → EvaluarAE (subArblzq de A)

EvaluarAE (subArbDer de A)

si es un operando → Retornar el dato del nodo (hoja)

#### Evaluar un árbol de expresión

```
Algoritmo:
Integer EvaluarAE (A: ArbolBin)
<u>si</u> dato es operador //
   valorlzq = EvaluarAE (subArblzq de A)
   valorDer = EvaluarAE ( subArbDer de A)
   según el valor operador {
      "+" : retornar valorlzq + valorDer
      "-" : retornar valorlzq - valorDer
      "*" : retornar valorlzq * valorDer
      "/" : retornar valorIzq / valorDer }
```

<u>si</u> es un **operando** → Retornar el dato del nodo (hoja)

#### Ejercitación

#### Árbol binario de expresión

#### Ejercicio 1.

- ✓ Dada la siguiente expresión postfija : IJK + +AB\*C-\*, dibuje su correspondiente árbol binario de expresión
- $\checkmark$  Convierta la expresión ((a+b)+c\*(d+e)+f)\*(g+h) en expresión prefija

#### Ejercicio 2.

- ✓ Dada la siguiente expresión prefija : \*+I+JK-C\*AB , dibuje su correspondiente árbol binario de expresión
- $\checkmark$  Convierta la expresión ((a + b) + c \* (d + e) + f) \* (g + h) en expresión postfija