



Primer examen opcional

Fundamentos de lenguajes de programación - 2 horas

Carlos Andres Delgado S, Msc
`carlos.andres.delgado@correounivalle.edu.co`

03 de Marzo 2020

1. **(35 puntos)** Un árbol binario de búsqueda es aquel que tiene la siguiente gramática:

```
<arbol-binario> ::= (arbol-vacio)
                ::= (nodo) <numero> <arbol-binario> <arbol-binario>
```

Sin embargo, estos tienen una característica, dado un nodo cualquiera, todos los descendientes izquierdos son menores o iguales que el valor contenido en el nodo, y sus descendientes derechos son mayores, un ejemplo puede verse a continuación:

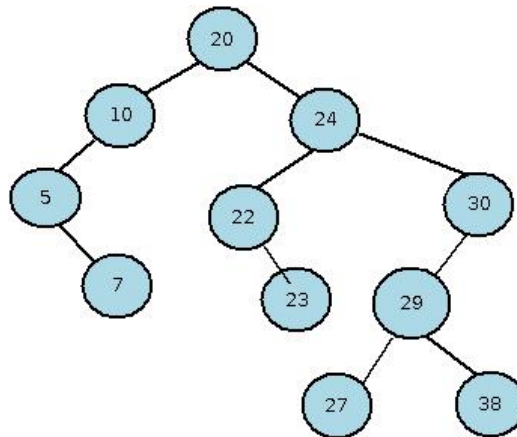


Figura 1: Ejemplo árbol binario de búsqueda

Debe diseñar un TAD (tipo de dato abstracto) usando procedimientos, de los que debe diseñar:

- Procedimientos constructores **(5 puntos)**
- Procedimientos observadores: predicados y extractores **(5 puntos)**
- Diseñar la función insertar, la cual recibe un árbol binario de búsqueda y un número. Como restricción de la función el número es distinto a cualquiera del árbol. Este retorna el árbol con el valor insertado **(25 puntos)**.

A continuación en la figura 2 se muestra el árbol con el valor 8 insertado, como puede observar, dado que es mayor que el 7 se inserta a su derecha.

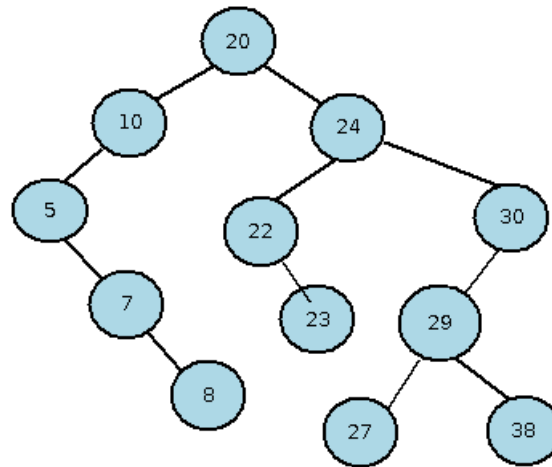


Figura 2: Ejemplo árbol binario de búsqueda con valor insertado 8

2. **(35 puntos)** Dada la siguiente expresión en lenguaje visto en el curso, suponiendo como ambiente inicial $(x,y,s) (2,3,(\text{closure } '(x\ y) * (+ (x,y),2) \text{ empty-env}))$

```

let
  f = proc(a b) proc(c d) --(c, d),-(b,a))
  g = proc(c d) proc(i j) proc(k l) if (i j) then +(c,d) else +(k,l)
in
  let
    h = ((f x y) +(x,10) +(y,16))
    i = (g x y)
  in
    letrec
      j(m,n) = if m then (j add1(m) n)
                  else (n proc(a) -(a,3) +(x,y))
    in
      let
        k = (j h i)
      in
        (k (s x y) x)

```

Dibuje los ambientes con los respectivos valores de variables (30 pts) e indique el resultado de la expresión (5 pts).

3. (30 puntos) Muestre como se agregan los arreglos al interpretador, bajo las siguientes condiciones

- Los arreglos se declaran de esta forma $[X_1, X_2, \dots, X_N]$, donde X_i es un valor expresado
- Los arreglos se acceden mediante la sentencia `access`, la cual recibe un identificador y una expresión que indica la posición del arreglo que se desea acceder.

`<expression> ::= "access" <identifier> "." <expression>`

- (10 puntos) Escriba las sentencias que se agrega en la especificación gramatical
- (20 puntos) Escriba las clausulas que se agregan a las funciones `eval-expression` y `apply-primitive`. Desarrolle el código necesario para que los arreglos trabajen.