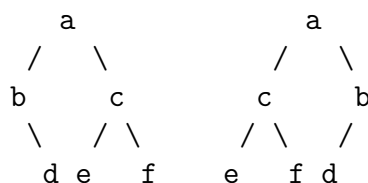


Curs: Q2 2019–2020 (1r Parcial)

Data: 27 d'abril de 2020

1. (2 puntos) BinTrees isomorfos

Diremos que dos BinTree son isomorfos si hay alguna manera de intercambiar arboles izquierdos y derechos de uno de ellos tantas veces como sea necesario de tal manera que los dos árboles sean iguales. Por ejemplo



$$\begin{array}{cc}
 a & a \\
 / \quad \backslash & / \quad \backslash \\
 b \quad c & b \quad c \\
 \backslash \quad / \quad \backslash & / \quad \backslash \quad \backslash \\
 d \ e \ f & e \ f \quad d
 \end{array}$$

Completa la función dada más abajo para que cumpla su especificación, es decir, indica qué instrucciones deben reemplazar los lugares indicados con números ([---n---]).

```
bool isomorfos(const BinTree<int>& a, const BinTree<int>& b) {
    bool res;
    if (a.empty() or b.empty()) { [----- 1 -----] }
    else if (a.value() != b.value()) { [ ----- 2 -----] }
    else { [----- 3 -----] };
    return res;
}
```

Cada uno de los lugares señalados (1, 2 y 3) consiste en una o más instrucciones consecutivas y simples del estilo `res =`;

SOLUCIÓN:

```
1: res = a.empty() and b.empty();
2: res = false;
3: res = isomorfos(a.left(), b.left()) and isomorfos(a.right(), b.right());
   res = res or isomorfos(a.left(), b.right()) and isomorfos(a.right(), b.left());
```

Tiempo estimado: 15 min

Completa la función dada más abajo para que cumpla su especificación, es decir, indica qué instrucciones o expresiones deben reemplazar los lugares indicados con números (`[---n---`]).

En una solución correcta

3: es una o más instrucciones simples

y el coste del bucle es proporcional al número de elementos que tiene el prefijo de L que se ha de invertir. Además está prohibido añadir expresiones o instrucciones fuera de los lugares indicados (p.e. no se pueden añadir más inicializaciones o instrucciones al terminar el bucle) y se valorará negativamente cualquier solución que modifique `*it` o `*p` (por ejemplo, intercambiar `*p` con `*it`).

Algunas soluciones correctas:

Alternativa #1

```
1: y 2: como arriba
3: it = l.insert(it, *p); // o l.insert(it, *p); --it;
   p = l.erase(p);
```

Alternativa #2

```
1: it
2: p != l.begin()
3: p = l.insert(p, *(l.begin())); // o l.insert(p, *(l.begin())); --p;
   l.erase(l.begin()); // o l.pop_front();
```

3. (2 puntos) Partición de listas

Tiempo estimado: 15 minutos

Tenemos que diseñar un procedimiento `parte_lista` que, dados una lista `l` de enteros

y un valor entero x , modifica la lista l para que todos los elementos menores o iguales que x estén delante de todos los elementos mayores que x y nos devuelve un iterador al primer elemento $> x$, o a $l.end()$ si no hay ningún elemento $> x$ en l . El orden relativo entre los elementos de l no importa y no tiene porque coincidir con el que tuvieran en L .

```
// Pre: l = L
list<int>::iterator parte_lista(list<int>& l, int x);
// Post: l es una permutación de L, it = parte_lista(l,x)==l.end()
// si no hay elementos mayores que x en L o it apunta a un elemento > x,
// todos los elementos en l[it:) son > x, y todos los elementos
// de l[:it) son <= x
```

Tu solución ha de ser iterativa y debe preservar necesariamente este invariante:

- `l` es una permutación de `L` y
- todos los elementos de `l[:it1)` son menores o iguales que `x` y
- todos los elementos de `l[it2:)` son mayores que `x`

siendo L el valor original de la lista `l` e `it1` e `it2` iteradores a elementos de `l`.

SOLUCIÓ:

```
// Pre: l = L
list<int>::iterator parte_lista(list<int>& l, int x) {
    list<int>::iterator it1 = l.begin();
    list<int>::iterator it2 = l.end();
    while (it1 != it2) {
        if (*it1 <= x) ++it1;
        else {
            it2 = l.insert(it2, *it1); // o l.insert(it2, *it1); --it2;
            it1 = l.erase(it1);
        }
    }
    return it2;
}

// Post: l es una permutación de L, it = parte_lista(l,x)==l.end()
// si no hay elementos mayores que x en L o it apunta a un elemento > x,
// todos los elementos en l[it:) son > x, y todos los elementos
// de l[:it) son <= x
```

