Algoritmos y Estructuras de Datos.

RECUP TPL3. Recuperatorio del Trábajo Práctico de Laboratorio 3. [2013-11-21]

PASSWD PARA EL ZIP: XPXC LWIK 7MUL

(Son 12 letras mayúsculas y números, sin espacios)

Instrucciones

- El examen consiste en que escriban las funciones descriptas más abajo; impleméntandolas en C++ de tal forma que el código que escriban **compile y corra correctamente**, es decir, no se aceptará un código que de algún error de compilación o que tire alguna excepción/señal de interrupción en runtime. Básicamente se hace una evaluación de caja negra, aunque le daremos un rápido vistazo al código.
- Pueden utilizar todas las funciones y utilidades del estándar de C++ que por supuesto contiene a la librería STL.
- Se incluye un template llamado **program.cpp**. En principio sólo tienen que escribir el cuerpo de las tres funciones pedidas. El paquete ya incluye el header **tree.h**.
- También se incluyen con el paquete la clase de arbol binario btree.h.
- Algunas funciones utilitarias que pueden servir

```
void print(set<int> &S);
void print(list<set<int> > &LS);
T.lisp_print();
```

■ Las funciones **evaluar** ahora tienen un segundo argumento **int vrbs** (*verbosity*). Si **vrbs==1** entonces la clase evaluadora imprime los argumentos de entrada, valores retornados por la función del usuario (*user*) y esperados (*reference*). Por ejemplo en el caso de **sum_sim** si hacemos

```
ev.evaluar3(sum_sim,1);
```

entonces la clase evaluadora imprime algo así como

```
A: (3 (9 5 (9 . 9)) 7)
B: (3 7 (9 (9 9 .) 5))
retval: user 0, ref 1
```

A, B son los árboles datos y el valor espera de retorno es 1, mientras que la función escrita por el usuario retorno 0 (incorrecto).

Ejercicios

[Ej. 1] [subsup] Dado una lista de conjuntos de enteros LS, y un conjunto $\mathbf W$ encontrar la lista LSUB de aquellos conjuntos S_j de LS tales que son subconjuntos de $\mathbf W$ ($S_j\subseteq W_j$). También debe devolver los conjuntos LSUP que son supraconjuntos de $\mathbf W$, es decir los ($S_j\supseteq W_j$).

```
Ejemplo: Si LS=(\{1,2\},\{2\},\{2,3,4\},\{2,4,6\},\{1,3,5\}) y W=\{2,4\}, entonces debe retornar LSUB=(\{2\}) y LSUP=(\{2,3,4\},\{2,4,6\}).
```

Consigna: Escribir una función

```
typedef list<set<int>> ls_t;
void subsup(ls_t &LS,set<int> &W,ls_t &LSUB,ls_t &LSUP);
```

que realiza la tarea indicada. Los conjuntos en **LSUB** y **LSUP** deben quedar en el mismo orden que en el conjunto original.

Ayuda1: Recordar que para determinar si $A \subseteq B$ basta con hacer la diferencia $A - B = \emptyset$. Recomendamos escribir una función auxiliar **bool** issubset (set<int> &A, set<int> &B).

Ayuda2: Recorrer los conjuntos en **LS** y verificar si incluyen a **W** o son incluidos por **W**. Dependiendo de esto incluirlo en **LSUP**. **OJO** que puede ocurrir que un S_i esté en ambos (cuando ocurre?).

[Ej. 2] [inall] Dado una lista de conjuntos **LS** determinar si alguno de ellos está incluido en todos los otros, es decir si existe un S_i tal que $S_i \subset S_k$ para todo k.

Consigna: Escribir una función

```
typedef list<set<int>> ls_t;
bool inall(ls_t &LS,set<int> &S);
```

tal que

- \blacksquare Si alguno de los S_i satisface las condiciones entonces devuelve true y lo retorna por S.
- Caso contrario devuelve false (S queda ideterminado).

Ejemplos:

- LS=({1,2,3},{2,3,4}) retorna false
- LS= $({1,2,3}, {1,2,3,4}, {1,2,3})$ retorna true y S= ${1,2,3}$.
- LS=({1,2,3}, {1}, {1,2}) retorna true y S={1}

Ayuda: Si existe el tal conjunto debe ser el de menor tamaño. Por lo tanto

- Buscar el S de menor tamaño.
- Verificar si S es subconjunto de todos los otros.
- [Ej. 3] [sum-sim] Dados dos AB, T1 y T2, escribir una funcion que verifique que la cantidad de nodos en el nivel 1 en T1 y T2 sea la misma, y que además la suma de los nodos de ese nivel coincida.

Consigna: Sea AB_t el tipo de árbol binario

```
typedef btree<int> AB_t;
```

Escribir una función

bool sum_sim(AB_t & T1, AB_t & T2, int 1); que realiza la tarea indicada.

Ayuda: Notar que la cantidad de nodos en el nivel L se puede escribir recursivamente como

$$\mathtt{nodecount}(\mathtt{n},L) = \begin{cases} 0; & \mathsf{si}\ \mathtt{n} = \Lambda, \\ 1 + \mathtt{nodecount}(\mathtt{1},L-1) + \mathtt{nodecount}(\mathtt{r},L-1); & \mathsf{caso}\ \mathsf{contrario}, \end{cases} \tag{1}$$

Para la suma de los valores de los nodos tenemos algo similar

$$\label{eq:nodesum} \operatorname{nodesum}(\mathbf{n},L) = \begin{cases} 0; & \operatorname{si} \, \mathbf{n} = \Lambda, \\ *\mathbf{n} + \operatorname{nodesum}(\mathbf{1},L-1) + \operatorname{nodesum}(\mathbf{r},L-1); & \operatorname{caso contrario}, \end{cases} \tag{2}$$

Se sugiere encarar algunas de las siguientes estrategias,

- a) Escribir las funciones auxiliares nodesum y nodecount y aplicarlas a la raíz de T1 y T2 y chequear los valores retornados.
- b) Escribir una función que calcule las dos cosas al mismo tiempo, retornándolas por un pair<int,int>.
- c) Escribir una función que calcule las dos cosas al mismo tiempo retornándolas por referencia.