Algoritmos y Estructuras de Datos. Recuperatorio de Trabajos Prácticos de Laboratorio. [2018-11-22]

PASSWD PARA EL ZIP: FRP5 2PF7 XR7J

Ejercicios

[Ej. 1] [tpl2 - tree-comp]

Queremos escribir una función predicado **bool tree_less(tree<int> &T1,tree<int> &T2)** que sea una relación de orden fuerte para AOO. Debe retornar **true** si T1<T2. Recordemos que una relación de orden fuerte debe ser transitiva y también debe satisfacer que si T1<T2 y T2<T1 son falsos debe ser T1=T2.

Recordemos cómo procedemos con objetos que tiene varios campos miembro class A { public: int j; double z; string s; }. Si tenemos dos objetos a1 y a2, comparamos primero el campo j, es decir si a1.j<a2.j retornamos true, si a2.j<a1.j retornamos false, y si ninguno de los dos es cierto continuamos con el siguiente campo z y después s. Si todos los campos son iguales debemos retornar false ya que quiere decir que todos los campos son iguales.

En el caso de un AOO podemos pensar que es un objeto compuesto del elemento contenido en la raíz **r** y de una lista de objetos que son los subárboles de los hijos de la raíz, es decir

T=(r (a...) (b...) (c...) donde a es el hijo más izquierdo de r, b el segundo, y así siguiendo. Entonces dados dos árboles, T1=(r1 (a1...) (b1...) (c1...), y T2=(r2 (a2...) (b2...) (c2...)...).

Además el subárbol vacío Λ equivale a $-\infty$.

Entonces la función de comparación debe hacer lo siguiente:

- Si T1== Λ y T2== Λ retornar false (son iguales)
- Si T1!= Λ y T2== Λ retornar false (T2 es $-\infty$ y nadie puede ser menor que $-\infty$)
- Si T1== Λ y T2!= Λ retornar true T1 es $-\infty$ y T2 no \Rightarrow T1<T2)

Pasado este punto sabemos que ninguno de los dos es Λ y debemos comparar dos árboles que no son vacíos:

- Si r1<r2 retornar true, si r2<r1 retornar false.
- Si (a1...)<(a2...) retornar true si (a2...)<(a1...) retornar false.
- Idem para (b1...) (b2...)
- Idem para (c1...) y (c2...) hasta recorrer todos los hijos.

Tener en cuenta que para la raíz se deben comparar los valores almacenados en los nodos, mientras que para los hijos se deben comparar los subárboles, aplicando la función recursivamente.

Si al recorrer las listas de hijos, son todos iguales y algunas de ellas se acaba entonces hay que pensar como que los Λ equivalen a $-\infty$ es decir,

- Si se termina la lista de hijos de T1 pero no la de T2 retornar true (ya que T1<T2)
- Si termina la lista de hijos de T2 pero no la de T1 retornar false (ya que T1>T2)
- Si ambas listas se terminaron retornar false. (ya que T1=T2)

[Ej. 2] [tpl1 - xcommon]

Implemente una función void xcommon(list<int> &L1,list<int> &L2,list<int> &common) tal que dadas dos listas L1 y L2 extraiga la parte común del comienzo de Lcommon, de tal forma que L2=(Lcommon,Ltail1) y L2=(Lcommon,Ltail2). Adicionalmente, los argumentos L1, L2 deben quedar con las "colas" correspondientes Ltail1 y Ltail2.

Ejemplo: si L1=(0,3,2,1,5,6) y L2= $(0,3,2,4) \Rightarrow$ Lcommon=(0,3,2), L1=(1,5,6), L2=(4)

[Ej. 3] [tpl3 - xsubtrees]

Implemente la función void xsubtrees(btree<int> &T, int depth, list<btree<int>> &Lout) que dado un árbol binario T y un entero depth extraer del árbol T todos los subárboles de nodos que estén a profundidad depth (moverlos hacia la lista de subárboles Lout).

[Ej. 4] [tpl3 - maxsubK]

Escriba una función int maxsubk(set<int> &S, int k) que devuelva la máxima suma en valor absoluto de todos los subconjuntos posibles del conjunto S tomados de a k.

Ejemplos: Para **S={2,-3,5,-1,4}**:

- $\max subk(S,1) \Rightarrow 5$
- maxsubk(S,2) ⇒ 9
- maxsubk(S,3) ⇒ 12
- maxsubk(S,4) ⇒ 14

Ayuda

- Implemente una función auxiliar que sume, en valor absoluto, todos los elementos de un conjunto
- Una propuesta de algoritmo recursivo para generar todos los k-subconjuntos realizaría lo siguiente:
 - Si el conjunto parcial ya tiene k elementos, retorna su suma
 - Si no hay más elementos en el conjunto total, retorna -1
 - · Sino:
 - o Toma el primer elemento del conjunto total y lo elimina
 - o Recursión sin incluir el elemento en el conjunto parcial
 - Recursión incluyendo el elemento en el conjunto parcial
 - o Retorna la mayor de las sumas absolutas obtenidas en recursión

[Ej. 5] [tpl2/tpl3 - num-path]

Escriba una función **int num_path(map<int,set<int>>& G, int i, int j)** que retorne el número de caminos (sin ciclos) en el grafo no dirigido **G**, partiendo desde el vértice **i** y finalizando en el vértice **j**. Se garantiza que los nodos **i** y **j** están en el grafo.

Ejemplos: Para $G = \{ 1 \rightarrow \{2,3,4\}, 2 \rightarrow \{1,3\}, 3 \rightarrow \{1,2\}, 4 \rightarrow \{1\} \} :$

- num_path(G,1,4) ⇒ 1
- num_path(G,1,3) ⇒ 2
- num_path(G,1,2) ⇒ 2
- num_path(G, 3, 4) ⇒ 2

[Ej. 6] [tpl1 - super-stable-partition]

Escribir una función **super_stable_partition** que reciba una lista con enteros L y dos listas vacías L_low y L_geq, y:

- determine si existe alguna posición para particionar la lista en dos sublistas según el valor de dicha posición, sin reordenarla. Es decir, debe encontrar una posición tal que todos los elementos previos a la misma sean menores al valor que hay en dicha posición, y todos los elementos posteriores sean mayores o iguales.
- si existe tal posición (si hay más de una, tome la primera en la secuencia), mueva (splice) ambas partes a las listas L_low (menores) y L_geq (mayores o iguales) y retorne true; si no existe retorne false.

Ejemplos

```
■ L = \{5,3,2,7,9,7,10\} ⇒ true, L = \{\} L_low = \{5,3,2\}, L_geq = \{7,9,7,10\} ■ L = \{1,3,2,7,9,7,1\} ⇒ true, L = \{\}, L_low = \{\}, L_geq = \{1,3,2,7,9,7,1\} ■ L = \{10,3,2,7,9,7,11\} ⇒ true, L = \{\}, L_low = \{10,3,2,7,9,7\}, L_geq = \{11\} ■ L = \{5,3,2,7,9,7,1\} ⇒ false, L = \{1,3,2,7,9,7,1\}, L_low = \{\}, L_geq = \{\}
```

Ayuda

- Escribir una función auxiliar que dada una lista y una posición, determine si dicha posición es váida para generar la partición
- Recorrer la lista L determinando en cada posición si es o no válida con la función auxiliar:
 - · Si una posición es válida:
 - Mover (splice) a L_low desde el comienza hasta esa posición
 - o Mover (splice) a L_geq todo lo que queda en L
 - o Finalizar retornando true
- Si no se encontró posición válida, retornar false

Instrucciones generales

- El examen consiste en que escriban las funciones descriptas más arriba; 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.
- Salvo indicación contraria 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 funciones pedidas.
- Para cada ejercicio hay dos funciones de evaluación, por ejemplo si f es la función a evaluar tenemos

```
ev.eval<j>(f,vrbs);
hj = ev.evalr<j>(f,seed); // para SEED=123 debe dar Hj=170
```

j es el número de ejercicio, por ejemplo para el ejercicio 1 tenemos las funciones (eval<1> y evalr<1>). La primera ev.eval<j>(f,vrbs); toma una serie de casos de prueba de entrada, le aplica la función del

usuario **f** y compara la salida del usuario (**user**) con respecto a la esperada (**ref**). Si la verbosidad (el argumento **vrbs**) se pone en uno, entonces la función evaluadora reporta por consola los datos de entrada, la salida de la función de usuario y la salida esperada

```
m: 10, k: 3
T(ref): (10 (7 (4 1) 1) (4 1) 1)
T(user): (10 (7 (4 1) 1) (4 1) 1)
EJ1|Caso0. Estado: OK
```

ucase: Además las funciones eval() tienen dos parámetros adicionales:

```
Eval::eval(func_t func,int vrbs,int ucase);
```

El tercer argumento 'ucase' (caso pedido por el usuario), permite que el usuario seleccione uno solo de todos los ejercicios para chequear. Por defecto está en ucase=-1 que quiere "hacer todos". Por ejemplo ev.eval4(prune_to_level,1,51); corre sólo el caso 51.

Archivo con casos tests JSON: Los casos test que corre la función eval<j> están almacenados en un archivo test1.json o similar. Es un archivo con un formato bastante legible. Abajo hay un ejemplo. datain son los datos pasados a la función y output la salida producida por la función de usuario. ucase es el número de caso.

```
{ "datain": {
   "T1": "( 0 (1 2) (3 4 5 6) )",
   "T2": "( 0 (2 4) (6 8 10 12) )",
   "func": "doble" },
   "output": { "retval": true },
   "ucase": 0 },
```

■ La segunda función evalr<j> es el chequeo que llamamos SEED/HASH. La clase evaluadora genera una serie de contenedores a partir de la semilla seed, se los pasa a la función del usuario f(). Las respuestas de la f() van siendo procesadas por la función interna de hash que genera un checksum H de las respuestas. Por ejemplo para el primer ejercicio si seed=123 entonces el checksum es H=523. Una vez que el alumno termina su tarea se le pedirá que corra la función evalr<j>() de la clase evaluadora con un valor determinado de la semilla seed y se comprobará que genere el valor correcto del checksum H.

Desde el punto de vista del alumno esto no trae ninguna complicación adicional, simplemente debe llenar el parámetro **seed** con el valor indicado por la cátedra, recompilar el programa y correrlo. La cátedra verificará el valor de salida de **H**.

En la clase evaluadora cuentan con funciones utilitarias como por ejemplo: void Eval::dump(list <int> &L,string s=""): Imprime una lista de enteros por stdout. Nota: Es un método de la clase Eval es decir que hay que hacer Eval::dump(VX);. El string s es un label opcional.

```
• void Eval::dump(list <int> &L,string s="")
```

■ Después del parcial deben entregar el programa fuente (sólo el **program.cpp**) renombrado con su apellido y nombre (por ejemplo **messilionel.cpp**). Primero el apellido.

Recuperatorio de Trabajos Prácticos de Laboratorio. [2018-11-22]. TABLA SEED/HASH

```
S=123 -> H1=327 H2=801 H3=008 H4=319 H5=923 H6=868
S=386 -> H1=422 H2=611 H3=485 H4=400 H5=573 H6=526
S=577 -> H1=803 H2=632 H3=212 H4=640 H5=619 H6=763
S=215 -> H1=268 H2=665 H3=454 H4=995 H5=718 H6=927
S=393 -> H1=512 H2=826 H3=809 H4=455 H5=130 H6=787
S=935 -> H1=424 H2=704 H3=618 H4=615 H5=952 H6=114
S=686 -> H1=795 H2=570 H3=388 H4=819 H5=258 H6=113
S=292 -> H1=969 H2=070 H3=637 H4=247 H5=175 H6=525
S=349 -> H1=773 H2=063 H3=940 H4=035 H5=140 H6=760
S=821 -> H1=079 H2=388 H3=139 H4=269 H5=764 H6=937
S=762 -> H1=251 H2=755 H3=441 H4=081 H5=181 H6=234
S=527 -> H1=629 H2=794 H3=870 H4=672 H5=129 H6=696
S=690 -> H1=445 H2=257 H3=235 H4=649 H5=111 H6=346
S=359 -> H1=147 H2=727 H3=526 H4=556 H5=259 H6=192
S=663 -> H1=196 H2=561 H3=894 H4=885 H5=656 H6=883
S=626 -> H1=269 H2=068 H3=571 H4=614 H5=192 H6=595
S=340 -> H1=781 H2=056 H3=458 H4=262 H5=093 H6=866
S=226 -> H1=869 H2=483 H3=240 H4=837 H5=795 H6=335
S=872 -> H1=260 H2=080 H3=304 H4=798 H5=907 H6=536
S=236 -> H1=278 H2=804 H3=837 H4=802 H5=417 H6=128
S=711 -> H1=558 H2=381 H3=925 H4=412 H5=636 H6=126
S=468 -> H1=258 H2=561 H3=428 H4=142 H5=816 H6=124
S=367 -> H1=488 H2=736 H3=233 H4=829 H5=247 H6=596
S=529 -> H1=456 H2=572 H3=547 H4=960 H5=532 H6=765
S=882 -> H1=592 H2=621 H3=856 H4=829 H5=774 H6=036
S=630 -> H1=697 H2=726 H3=586 H4=095 H5=636 H6=880
S=162 -> H1=925 H2=968 H3=604 H4=363 H5=118 H6=618
S=923 -> H1=032 H2=083 H3=258 H4=626 H5=501 H6=110
S=767 -> H1=738 H2=296 H3=222 H4=347 H5=555 H6=582
```