

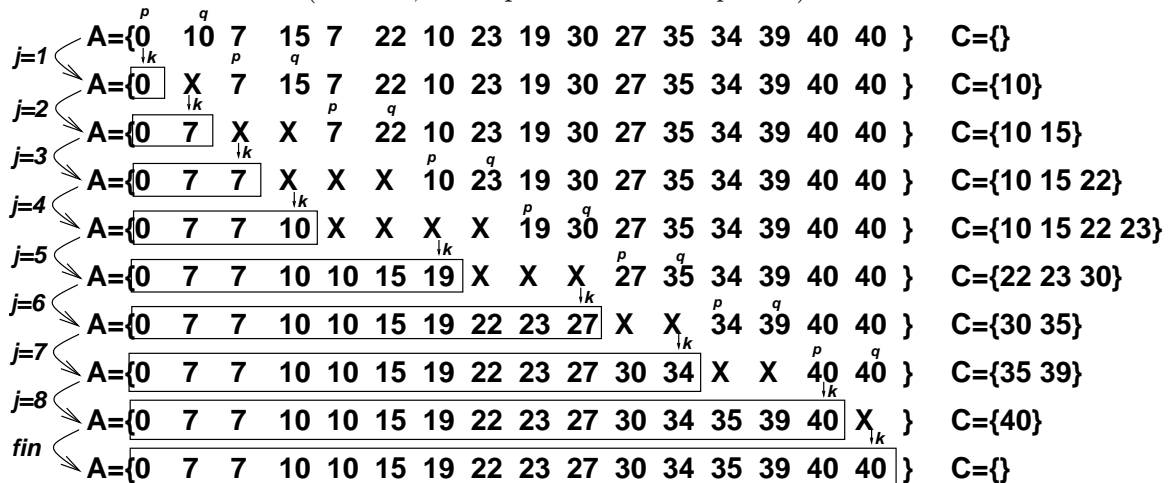
Algoritmos y Estructuras de Datos.

Parcial 3. Tema 2c. [25 de Junio de 2002]

Ej. 1.- Escribir las funciones primitivas del TAD CONJUNTO listadas a continuación, para árboles binarios de búsqueda:

- (a) ANULA(A)
- (b) INSERTA(x, A)
- (c) SUPRIME(x, A)
- (d) MIEMBRO(X, A)

Ej. 2.- El algoritmo mergesort modificado: El procedimiento Mergesort se basa en la estrategia “*dividir para vencer*”. Primero se ordenan las posiciones impares entre sí (recursivamente), luego las pares, y luego se intercalan ambas subsecuencias. Si el intercalamiento se puede hacer en tiempo $O(n)$ entonces puede demostrarse que el número de operaciones total es $O(n \log(n))$ en el peor caso. Ya hemos visto para la representación de conjuntos como listas enlazadas clasificadas que el intercalamiento de dos listas enlazadas clasificadas se puede hacer en tiempo $O(n)$. Para vectores no es tan sencillo, y se conjetura que no se puede hacer tal operación en tiempo $O(n)$ sin uso de memoria adicional (es decir, no se puede hacer “*in place*”).



Se propone el siguiente algoritmo de intercalación para vectores que utiliza una cola auxiliar C (y por lo tanto no es “*in place*”). Por simplicidad asumimos que el número de elementos en el arreglo n es par, que las posiciones impares y pares están clasificadas entre sí, e inicialmente la cola C está vacía. Considerando el arreglo A de longitud $n = 16$ de la figura, el algoritmo lo ordena en $n/2 = 8$ pasos. En cada paso el algoritmo ordena los elementos p, q en las posiciones $2j - 1$ y $2j$. Después del paso j los primeros $2j$ elementos están ordenados y ubicados en parte en la cabecera del vector (posiciones 1 a

k , marcados en la figura con una caja rectangular) y en la cola C . Entre la posición $k + 1$ y la posición $2j - 1$ hay una serie de elementos (tantos como hay en C) cuyos valores son irrelevantes (en la figura están marcados con una X). El algoritmo es el siguiente

```
for j:=1 to n div 2 do begin
  p := A[2j-1]; q := A[2j]; r := min(p,q);
  pone 'max(p,q)' en C;
  pone todos los elementos de 'C' menores o iguales que 'r' en
    la cabecera de 'A' (despues de la posicion 'k');
  pone 'r' en la cabecera de 'A';
end;
pone todos los elementos restantes de 'C' en la cabecera de 'A';
```

Así, por ejemplo, en el paso 6 del ejemplo de la figura consideramos los elementos $p = 27$, $q = 35$ en las posiciones 11 y 12. El mínimo de ambos es $r = 27$ de manera que insertamos 35 en C . Tomamos los elementos de C menores que r (22 y 23), y los ponemos en la cabecera de A y finalmente ponemos r en la cabecera. Durante este paso el número de elementos ordenados en la cabecera se incrementó en 3 y la longitud de la cola C se redujo en 1. Si bien este algoritmo no es “*in place*” el tamaño de la cola C es en promedio de longitud $O(\sqrt{n})$ (puede ser n en el peor caso).

Consigna: Escribir un procedimiento MERGEQ que intercala dos secuencias de acuerdo al algoritmo descripto previamente.

```
tipo_elemento = integer;
type vector = array[1..N] of tipo_elemento;
procedure MERGEQ(var A:vector; N:tipo_elemento);
```

Usar las primitivas del TAD COLA:

```
procedure ANULA(var C:cola);
procedure PONE(x:tipo_elemento; var C:cola);
procedure QUITA(var C:cola);
function FRENTE(C:cola): tipo_elemento;
function VACIA(C:cola): boolean;
```

Ej. 3.- Preguntas sobre clasificación: [Responder según el sistema “*multiple choice*”, es decir marcar con una cruz el casillero apropiado. **Atención:** Algunas respuestas son intencionalmente “descabelladas” y tienen puntajes **negativos**!]

(a) ¿Cuál de los siguientes algoritmos de clasificación es $O(n \log(n))$?

- ☐ Inserción
- ☐ Burbuja (“*bubble-sort*”)
- ☐ Clasificación por montículos (“*heap-sort*”)

- ☐ Reducción óptima (“*indian-tonic-sort*”)
- (b) El mejor caso para el algoritmo de clasificación rápida (“*quick-sort*”) es cuando el pivote v particiona la secuencia en dos secuencias de longitud n_1 y n_2 tales que
- ☐ ... $n_1 \approx \sqrt{n_2}$
- ☐ ... $n_1 \gg n_2$
- ☐ ... $n_1 \ll n_2$
- ☐ ... $n_1 \approx n_2$
- (c) En un *montículo* con n elementos, el número de niveles es ...
- ☐ ... $O(n)$
- ☐ ... $O(2^n)$
- ☐ ... $O(\log(n))$
- ☐ ... $O(n^2)$
- (d) El algoritmo de clasificación por urnas tiene un tiempo de ejecución $T(n) = O(n)$ pero está restringido a que el número de claves posibles ...
- ☐ ... sea infinito.
- ☐ ... sea una potencia de 2.
- ☐ ... sea delgado.
- ☐ ... sea finito.

Ej. 4.- Realizar las siguientes tareas

- (a) Dados los enteros $\{89, 67, 59, 53, 51, 43, 20, 12, 9, 8\}$ ordenarlos por el método de “*montículos*” (“*heap-sort*”). Mostrar el montículo (minimal) antes y después de cada inserción/supresión.
- (b) Dados los enteros $\{811, 405, 71, 685, 520\}$ ordenarlos por el método de urnas (“*bin-sort*”), con $B = 10$ urnas, y tantas pasadas como sea necesario. Mostrar la tabla de urnas y su contenido después de cada pasada. Especificar cuál es la instrucción Pascal que se debe utilizar para ubicar los elementos en las urnas durante cada pasada.
- (c) Dados las cadenas de caracteres $\{\text{Nereida, Triton, Larisa, Galatea, Bianca, Talasa, Despina}\}$ insertarlos, en ese orden, en un “*árbol binario de búsqueda*”. Lugo, mostrar las operaciones necesarias para eliminar los elementos $\{\text{Triton, Despina}\}$