

# TEMA 4

## El tipo conjunto

PROGRAMACIÓN Y ESTRUCTURAS DE DATOS

## Tipo conjunto

- 1. Definiciones generales
- 2. Diccionario
  - 2.1. Tabla de dispersión
- 3. Cola de prioridad
  - 3.1. Montículo
  - 3.2. Cola de prioridad doble
    - 3.2.1. Montículo doble

# 1. Tipo Conjunto

## DEFINICIONES

- Un conjunto es una colección de elementos, cada uno de los cuales puede ser un conjunto, o un elemento primitivo que recibe el nombre de átomo
- Todos los miembros del conjunto son distintos
- El orden de los elementos no es importante (distinto de las listas)

### Notación de Conjuntos

- Se representa encerrando sus miembros entre llaves  $\{1,2,5\}$
- Relación fundamental, la de pertenencia:  $\in$   $\{x / x \in \text{Naturales}\}$ ,  $\{x / x < 8\}$
- Existe un conjunto especial sin elementos:  $\emptyset$
- $A \subseteq B$  si todo elemento de A también lo es de B
- Conjunto Universal: formado por todos los posibles elementos que puede contener

# 1. Tipo Conjunto

## SINTAXIS

### **MODULO GENERICO** ModuloConjunto **MODULO** Conjunto **USA** Boolean, Natural **SINTAXIS**

Crear ( )  $\rightarrow$  Conjunto  
 Insertar( Conjunto, Ítem )  $\rightarrow$  Conjunto  
 Eliminar( Conjunto, Ítem )  $\rightarrow$  Conjunto  
 Pertenece( Conjunto, Ítem )  $\rightarrow$  Boolean  
 EsVacioConjunto( Conjunto )  $\rightarrow$  Boolean  
 Cardinalidad( Conjunto )  $\rightarrow$  Natural  
 Unión( Conjunto, Conjunto )  $\rightarrow$  Conjunto  
 Intersección( Conjunto, Conjunto )  $\rightarrow$  Conjunto  
 Diferencia( Conjunto, Conjunto )  $\rightarrow$  Conjunto

### **VAR**

C, D: Conjunto;                      x, y: Ítem;

# 1. Tipo Conjunto

## SEMÁNTICA (I)

```

EsVacioConjunto( Crear )  $\leftrightarrow$  Cierto
EsVacioConjunto( Insertar( C, x ) )  $\leftrightarrow$  Falso
Insertar( Insertar( C, x ), y )  $\leftrightarrow$ 
    si ( x == y ) entonces Insertar( C, x ) //no se permiten elementos repetidos
    sino Insertar( Insertar( C, y ), x ) //da igual el orden de inserción de los elem.
Eliminar( Crear, x )  $\leftrightarrow$  Crear
Eliminar( Insertar( C, x ), y )  $\leftrightarrow$ 
    si ( x == y ) entonces C // ¿y si permitieran elementos repetidos?
    sino Insertar( Eliminar( C, y ), x )
Pertenece( Crear, x )  $\leftrightarrow$  Falso
Pertenece( Insertar( C, x ), y )  $\leftrightarrow$ 
    si ( x == y ) entonces Cierto
    sino Pertenece( C, y )
Cardinalidad( Crear )  $\leftrightarrow$  0
Cardinalidad(Insertar(C,x))  $\leftrightarrow$  1+Cardinalidad(C)
Unión( Crear, C )  $\leftrightarrow$  C
Unión( Insertar( C, x ), D )  $\leftrightarrow$ 
    si ( Pertenece( D, x ) ) entonces Unión( C, D )
    sino Insertar( Unión( C, D ), x )
  
```

# 1. Tipo Conjunto

## SEMÁNTICA (II)

```

Diferencia( Crear, C )  $\leftrightarrow$  Crear
Diferencia( Insertar( C, x ), D )  $\leftrightarrow$ 
    si ( Pertenece( D, x ) )
    entonces Diferencia( C, D )
    sino Insertar( Diferencia( C, D ), x )
Intersección( Crear, D )  $\leftrightarrow$  Crear
Intersección( Insertar( C, x ), D )  $\leftrightarrow$ 
    si ( Pertenece( D, x ) )
    entonces Insertar( Intersección( C, D ), x )
    sino Intersección( C, D )
  
```

# 1. Tipo Conjunto

## IMPLEMENTACIÓN



### Mediante un vector

- Vector de bits/enteros (cada componente corresponde a un elemento del conjunto universal)

1	0	0	0	1	0
0	1	2	3	4	5

- Vector de elementos

1	9	0	4	2	
---	---	---	---	---	--



Almacenar los elementos conforme se inserten  
(mediante listas, árboles, ...):

Espacio proporcional al conjunto representado

# 1. Tipo Conjunto

## EJERCICIO



Rellenar la siguiente tabla de complejidades (peor caso):

m=elem. conjto. n=elem. conjto. Univ.	Vector de Bits	Lista ordenada	Lista desordenada
Búsqueda			
Inserción			
Unión			

## 2. DICCIONARIO

### DEFINICIÓN

# Subtipo del CONJUNTO, con las operaciones:

- # CREAR
- # INSERTAR
- # BORRAR
- # BÚSQUEDA

## 2. DICCIONARIO

### IMPLEMENTACIÓN

**Implementaciones sencillas:**

- Mediante listas o vectores

**Búsqueda, Inserción y Borrado:**

Listas:	$O(n)$
Vector Bits:	$O(1)$
Vector Elementos:	$O(n)$

- Mediante TAD Tabla de Dispersión (HASHING)

## 2.1. TABLA DE DISPERSIÓN (HASHING)

### DEFINICIÓN

# **HASHING:** Utilizaremos la información del elemento a almacenar para buscar su posición dentro de la estructura

# **Operaciones:**

# **Búsqueda.**  $O(1)$

# **Inserción.**  $O(1)$

# **Borrado.**  $O(1)$

## 2.1. TABLA DE DISPERSIÓN (HASHING)

### MÉTODO

- # Dividir el conjunto en un número finito “B” de clases
- # Se usa función de dispersión H, tal que  $H(x)$  será un valor entre 0 y B-1

**Formas de dispersión:**

Abierta: No impone tamaño límite al conjunto

Cerrada: usa un tamaño fijo de almacenamiento (limita el tamaño)

## 2.1. Tabla Hash. Dispersión Cerrada

### DEFINICIÓN

- # Los elementos se almacenan en tabla de tamaño fijo (TABLA DE DISPERSIÓN)
- # La tabla se divide en B clases, y cada una podrá almacenar S elementos
- # La Función de dispersión se implementa mediante una función aritmética

$$H(x) = x \text{ MOD } B$$

13

## 2.1. Tabla Hash. Dispersión Cerrada

### INSERCIÓN

Caso COLISIÓN:  $x_1, x_2$  (SINÓNIMOS/  $H(x_1) = H(x_2)$ )

#### ESTRATEGIA DE REDISPERSION:

- Elegir sucesión de localidades alternas dentro de la tabla, hasta encontrar una vacía

$$H(x), h_1(x), h_2(x), h_3(x), \dots$$

- Si ninguna está vacía: no es posible insertar

14

## 2.1. Tabla Hash. Dispersión Cerrada

## INSERCIÓN. EJEMPLO

**Ejemplo.** Insertar en una tabla de dispersión cerrada de tamaño  $B=7$ , con función de dispersión  $H(x)=x \text{ MOD } B$ , y con estrategia de redispersión la siguiente posición de la tabla, los siguientes elementos: 23, 14, 9, 6, 30, 12, 18, 25

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
14	14	14	14	14	14	14	14	14	14
1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
23	23	23	23	23	23	23	23	23	23
9	9	9	9	9	9	9	9	9	9
30	30	30	30	30	30	30	30	30	30
12	12	12	12	12	12	12	12	12	12
6	6	6	6	6	6	6	6	6	6

14 en sólo intento  
 9 dos intentos  
 6 un sólo intento  
 30 tres intentos  
 12 un sólo intento  
 18 cinco intentos  
 25 tabla llena

**N° TOTAL DE INTENTOS HASTA LA CLAVE 18:**

**14**

## 2.1. Tabla Hash. Dispersión Cerrada

## BÚSQUEDA. BORRADO

## BÚSQUEDA DE ELEMENTOS

Buscar en sucesión de localidades alternas dentro de la tabla, hasta encontrar una vacía:

$$\mathbf{H}(\mathbf{x}), \mathbf{h}_1(\mathbf{x}), \mathbf{h}_2(\mathbf{x}), \mathbf{h}_3(\mathbf{x}), \dots$$

## BORRADO DE ELEMENTOS

Hay que distinguir durante la búsqueda:

- Casillas vacías
- Casillas suprimidas

Durante la inserción las casillas suprimidas se tratarán como espacio disponible.



## 2.1. Tabla Hash. Dispersión Cerrada

### ANÁLISIS (I)

✦ ESTRATEGIA DE REDISPERSIÓN LINEAL ("siguiente posición"):

- No eficiente. Larga secuencia de intentos

$$h_i(x) = (H(x) + 1 \cdot i) \text{ MOD } B / \quad c=1 \quad h_i(x) = (h_{i-1}(x) + 1) \text{ MOD } B$$

✦ ESTRATEGIA DE REDISPERSIÓN ALEATORIA:

$$h_i(x) = (H(x) + c \cdot i) \text{ MOD } B / \quad c>1 \quad h_i(x) = (h_{i-1}(x) + c) \text{ MOD } B$$

Sigue produciendo AMONTONAMIENTO: siguiente intento sólo en función del anterior

c y B no deben tener factores primos comunes mayores que 1

✦ E.R. CON 2ª FUNCIÓN DE HASH:

$$k(x) = (x \text{ MOD } (B-1)) + 1$$

$$h_i(x) = (H(x) + k(x) \cdot i) \text{ MOD } B \quad h_i(x) = (h_{i-1}(x) + k(x)) \text{ MOD } B$$

B debe ser primo

## 2.1. Tabla Hash. Dispersión Cerrada

### ANÁLISIS (II)

✦ LA MEJOR FUNCIÓN DE DISPERSIÓN:

- Que sea fácil de calcular
- Que minimice el nº de colisiones
- Que distribuya los elementos de forma azarosa
- Debe hacer uso de toda la información asociada a las etiquetas

## 2.1. Tabla Hash. Dispersión Cerrada

### ANÁLISIS (III)

- Estrategia de redistribución aleatoria
  - $c$  y  $B$  no deben tener factores primos comunes mayores que 1 para que busque en todas las posiciones de la tabla
  - Ejemplo  $\rightarrow c=4; B=6$ 

$$h_i(x) = (H(x) + c \cdot i) \text{ MOD } B = (h_{i-1}(x) + c) \text{ MOD } B$$

$$H(10)=10 \text{ MOD } 6=4$$

$$h_1(10)=(4+4 \cdot 1) \text{ MOD } 6=(4+4) \text{ MOD } 6=2$$

$$h_2(10)=(4+4 \cdot 2) \text{ MOD } 6=(2+4) \text{ MOD } 6=0$$

$$h_3(10)=(0+4) \text{ MOD } 6=4; h_4(10)=(4+4) \text{ MOD } 6=2$$
  - Ejemplo  $\rightarrow \text{¿}c=6; B=9? \text{ ¿}c=2; B=9?$

X		X		X	
0	1	2	3	4	5

### ✚ Estrategia de redistribución con 2ª función hash

- $B$  debe ser primo para que busque en todas las posiciones de la tabla
- $c=k(x) \rightarrow 1 \dots B-1$  //  $k(x) = (x \text{ MOD } (B-1)) + 1$ 

$$h_i(x) = (H(x) + k(x) \cdot i) \text{ MOD } B = (h_{i-1}(x) + k(x)) \text{ MOD } B$$

$$B=7; k(x)=1 \dots 6$$

$$B=11; k(x)=1 \dots 10$$

19

## 2.1. Tabla Hash. Dispersión Cerrada

### EJERCICIOS

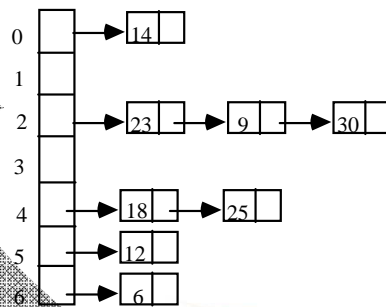
- 1) Insertar en una tabla de dispersión cerrada de tamaño  $B=7$ , con función de dispersión  $H(x)=x \text{ MOD } B$ , y con estrategia de redistribución *segunda función hash*, los siguientes elementos: 23, 14, 9, 6, 30, 12, 18

20

## 2.1. Tabla Hash. Dispersión Abierta

### DEFINICIÓN

- Elimina el problema del CLUSTERING SECUNDARIO (colisiones entre claves no sinónimas)
- Las colisiones se resuelven utilizando una lista enlazada



21

## 2.1. Tabla Hash

### FACTOR DE CARGA (I)

$$\alpha = \frac{n}{|B|}$$

$n$  = n° elem. de la tabla.  $B$  = tamaño de la tabla

HASH CERRADO:  $0 \leq \alpha \leq 1$

HASH ABIERTO:  $\alpha \geq 0$  (No hay límite en el n° de elementos en cada casilla).

22

## 2.1. Tabla Hash

### FACTOR DE CARGA (II)

**E:** N° Esperado de Intentos.  
**c.éx:** con éxito. **s.éx:** sin éxito.

$\alpha$	H.C.L.		H.C.Aleat.		H.Abierto	
	E c.éx	E s.éx.	E c.éx	E s.éx.	E c.éx	E s.éx.
0.1	1.06					
0.25	1.17					
0.5	1.50					
0.75	2.50	8.5	1.9	4.0	1.8	2.0
0.9	5.50	50.5	2.6	10.0	1.9	2.0
0.95	10.50					

## 2.1. Tabla Hash

### COMPARACIÓN HASH ABIERTO Y CERRADO

- H.A. es más eficiente y con menor degradación (cuanto más lleno funciona mejor que el H.C.)
- H.A. requiere espacio para los elementos de la lista, por lo que H.C. es más eficiente espacialmente
- Reestructuración de las tablas de dispersión:
  - $n \geq 0,9 B$  (H.C.)
  - $n \geq 2 B$  (H.A.)
 → Nueva tabla con el doble de posiciones

### 3. COLA DE PRIORIDAD

#### DEFINICION (I)

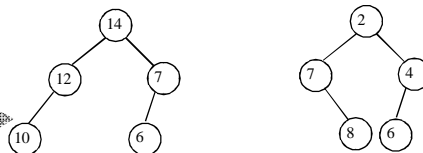
- Conjunto de elementos ordenados con las operaciones:  
 Crear ( )  $\rightarrow$  ColaPrioridad  
 EsVacio ( )  $\rightarrow$  Boolean  
 Insertar (ColaPrioridad, Item)  $\rightarrow$  ColaPrioridad  
 BorrarMínimo (ColaPrioridad)  $\rightarrow$  ColaPrioridad  
 BorrarMáximo (ColaPrioridad)  $\rightarrow$  ColaPrioridad  
 Búsqueda (ColaPrioridad, Item)  $\rightarrow$  Boolean  
 Contabilidad (ColaPrioridad)  $\rightarrow$  Natural  
 Copiar (ColaPrioridad)  $\rightarrow$  ColaPrioridad  
 Mínimo (ColaPrioridad)  $\rightarrow$  Item  
 Máximo (ColaPrioridad)  $\rightarrow$  Item

25

### 3. COLA DE PRIORIDAD

#### DEFINICION (II)

- Árbol Mínimo (Máximo):  
 Árbol en el que la etiqueta de cada nodo es menor (mayor) que la de los hijos.



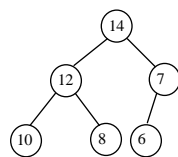
26

### 3. COLA DE PRIORIDAD

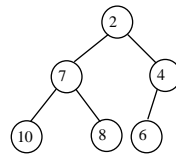
#### DEFINICION (III)

- Heap Mínimo (Máximo):

Árbol binario completo en que además es ARBOL MINIMO o MAXIMO.



HEAP MAXIMO



HEAP MINIMO

### 3. COLA DE PRIORIDAD

#### DEFINICION (IV)

- Implementación Cola Prioridad:

- LISTA DESORDENADA:

INSERCIÓN:  $O(1)$

BORRADO:  $O(n)$

- LISTA ORDENADA: ascendente o descendente.

INSERCIÓN:  $O(n)$

BORRADO:  $O(1)$

- ÁRBOL BINARIO DE BUSQUEDA:

INSERCIÓN:  $O(n)$

BORRADO:  $O(n)$

### 3. COLA DE PRIORIDAD

#### DEFINICION (V)

- Implementacion Cola Prioridad:
  - **HEAP o MONTICULO:**

INSERCIÓN:	$O(\log n)$
BORRADO:	$O(\log n)$

29

### 3.1. HEAP MAXIMO (MINIMO)

#### INSERCIÓN

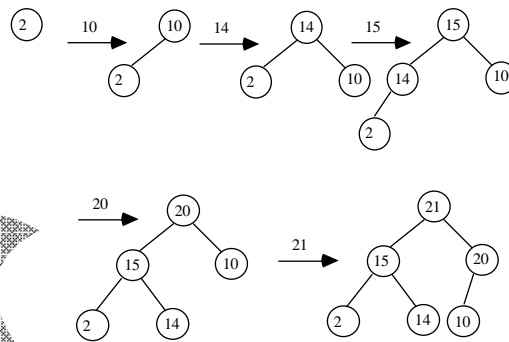
- **METODO:**
  - 1.- Insertar en la posición correspondiente para que siga siendo un árbol completo.
  - 2.- Reorganizar para que cumpla las condiciones del HEAP:
    - Comparar con el nodo padre: si no cumple las condiciones del árbol mínimo/máximo, entonces intercambiar ambos.

30

### 3.1. HEAP MAXIMO (MINIMO)

#### INSERCIÓN. EJEMPLO

- Insertar: 2, 10, 14, 15, 20 y 21 en un heap máximo inicialmente vacío



31

### 3.1. HEAP MAXIMO (MINIMO)

#### BORRADO.

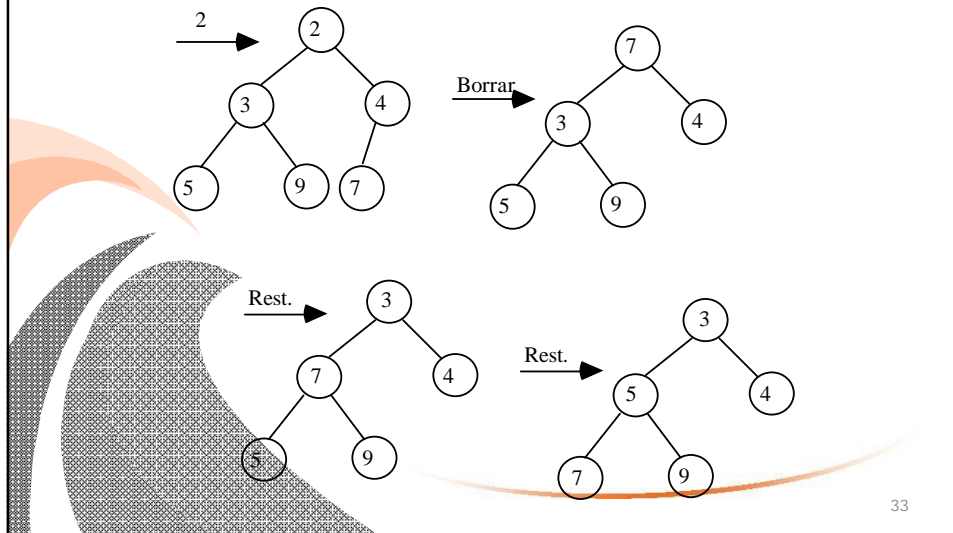
- METODO:**
  - Se sustituye la raíz con el elemento más a la derecha en el nivel de las hojas
  - Mientras no sea un HEAP se hunde ese elemento sustituyéndolo con el más pequeño (montículo mínimo) o el mayor (montículo máximo) de sus hijos

32



### 3.1. HEAP MAXIMO (MINIMO)

BORRADO. EJEMPLO

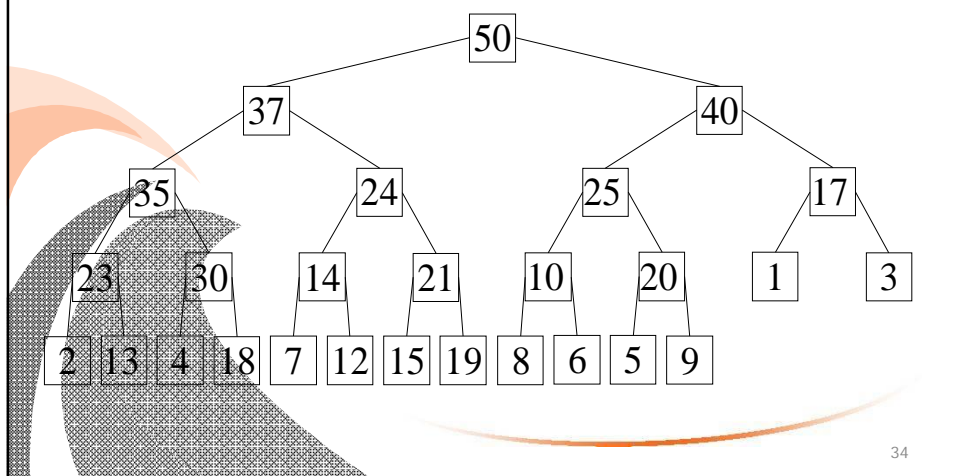


33

### 3.1. HEAP MAXIMO (MINIMO)

BORRADO. EJEMPLO II

- Realiza dos borrados sobre el siguiente montículo máximo.



34

## 3.1. HEAP MAXIMO (MINIMO)

### INSERCIÓN. EJEMPLO II

- Sobre el resultado anterior, realiza las inserciones: 60, 36

## 3.1. HEAP MAXIMO (MINIMO)

### REPRESENTACIÓN

- ENLAZADA: problema en inserción al necesitar realizar recorridos ascendentes.
- SECUENCIAL (en un vector):  
Hijos de  $p[i]$  son  $p[2 \cdot i]$  y  $p[2 \cdot i + 1]$ . Padre de  $p[i]$  es  $p[i \text{ DIV } 2]$  con DIV la división entera

## 3.1. HEAP MAXIMO (MINIMO)

### APLICACIÓN HEAPSORT

- Algoritmo de ordenación de un vector de elementos
- METODO:
  - 1) Insertar los elementos en un HEAP
  - 2) Realizar borrados de la raíz del HEAP
- IMPLEMENTACIÓN (UN SÓLO VECTOR):
  - 1) Dejar parte izquierda del vector para el HEAP, y parte derecha para los elementos todavía no insertados.
  - 2) Borrar la raíz del HEAP llevándola a la parte derecha del vector.
- COMPLEJIDAD:
  - $O(n \log n)$

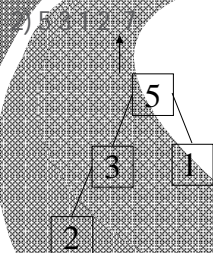
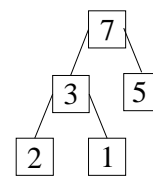
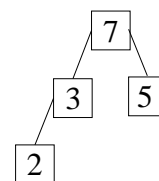
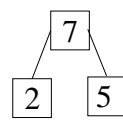
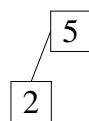
37

## 3.1. HEAP MAXIMO (MINIMO)

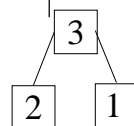
### HEAPSORT. EJERCICIO

- Ordenar el vector 5 2 7 3 1 usando un heap máximo

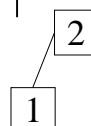
1) 5 2 7 3 1  $\rightarrow$  5 2 7 3 1  $\rightarrow$  7 2 5 3 1  $\rightarrow$  7 3 5 2 1  $\rightarrow$  7 3 5 2 1



$\rightarrow$  3 2 1 5 7



$\rightarrow$  2 1 3 5 7



$\rightarrow$  1 2 3 5 7



38

## 3.1. HEAP MAXIMO (MINIMO)

### HEAPSORT. EJERCICIO

- Ordenar el vector 9 5 7 4 8 6 2 1 usando un heap mínimo

## 3.2. COLA DE PRIORIDAD DOBLE (DEAP)

### DEFINICIÓN (I)

- Cola de Prioridad doble: cola de prioridad en la que se soporta la operación de borrado de la clave máxima y mínima.
- DEAP: Es un Heap que soporta las operaciones de cola de prioridad doble.

DEFINICION: es un árbol binario completo el cual o es vacío o satisface las siguientes propiedades:

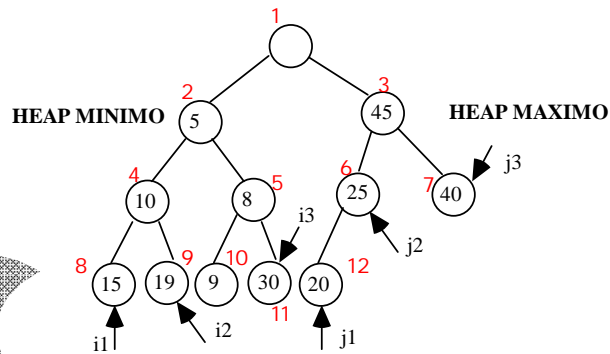
- 1) La raíz no contiene elementos
- 2) El subárbol izquierdo es un HEAP mínimo
- 3) El subárbol derecho es un HEAP máximo
- 4) Si el subárbol derecho no es vacío:

- Sea "i" cualquier nodo del subárbol izquierdo.  
- Sea "j" el nodo correspondiente en el subárbol derecho. Si "j" no existe, entonces sea el nodo del subárbol derecho que corresponde al padre de "i".

Entonces: clave (i) < clave (j)

## 3.2. COLA DE PRIORIDAD DOBLE (DEAP)

### DEFINICIÓN (II)



41

## 3.2. COLA DE PRIORIDAD DOBLE (DEAP)

### IMPLEMENTACIÓN

Igual que en un HEAP, sólo que la primera posición no se utilizará.

$$j = i + 2^{(\log_2 i) - 1} \quad ( ) \text{ parte entera}$$

Si  $j > n$  Entonces  $j = j \text{ DIV } 2$

Ejemplo:

simétrico de 11 ( $i=8$ ).  $j = 8 + 2^{(\log_2 8) - 1} = 8 + 2^2 = \underline{12}$

simétrico de 12 ( $i=9$ ).  $j = 9 + 2^{(\log_2 9) - 1} = 9 + 2^2 = 13$ . como  $j > n \rightarrow j = 13 \text{ DIV } 2 = \underline{6}$

42

## 3.2. COLA DE PRIORIDAD DOBLE (DEAP)

### INSERCIÓN

- 1) Se inserta el elemento en el siguiente índice del árbol completo
- 2) Se compara el nodo insertado con el nodo simétrico correspondiente, realizando el intercambio en caso que no se cumpla la condición 4 de la definición del DEAP:

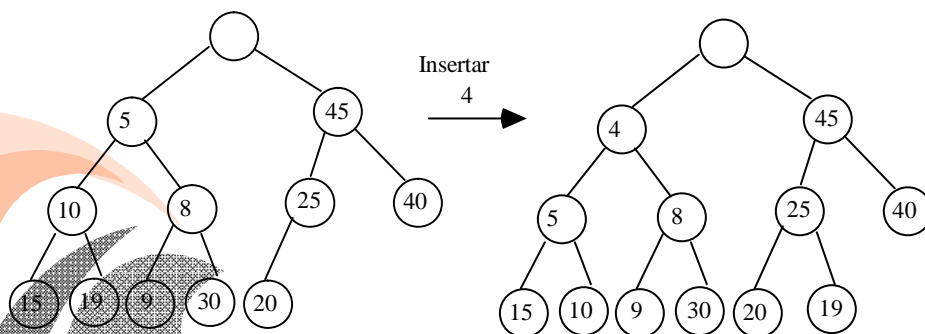
$$i = n - 2^{(\log_2 n) - 1} \quad ( ) \text{ parte entera}$$

- 3) Actualizar el HEAP mediante el proceso de “ascensión” del elemento insertado.

Ejemplo:  
simétrico de j1 (j=12).  $i = 12 - 2^{(\log_2 12) - 1} = 12 - 2^2 = \mathbf{8}$

## 3.2. COLA DE PRIORIDAD DOBLE (DEAP)

### INSERCIÓN



## 3.2. COLA DE PRIORIDAD DOBLE (DEAP)

### INSERCIÓN

# Sobre el DEAP anterior insertar: 35, 7, 50, 17, 12, 27, 55

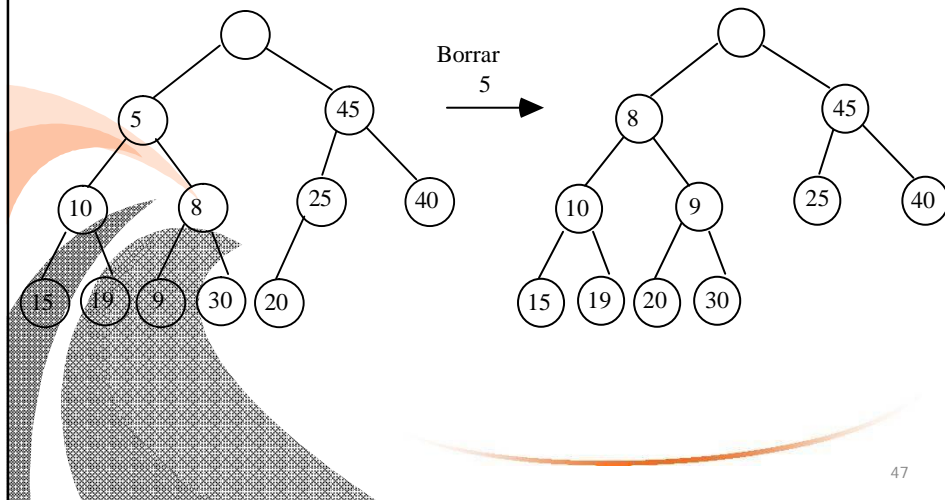
## 3.2. COLA DE PRIORIDAD DOBLE (DEAP)

### BORRADO

- 1) Intercambiar la raíz a borrar del HEAP con el elemento más a la derecha del último nivel del árbol, y borrar éste.
- 2) Actualizar el HEAP, “hundiendo” la clave intercambiada.
- 3) Comprobar que la clave intercambiada no incumpla la condición del DEAP con su correspondiente nodo simétrico
- 4) Actualizar el montículo en el que quede la clave intercambiada

### 3.2. COLA DE PRIORIDAD DOBLE (DEAP)

#### BORRADO

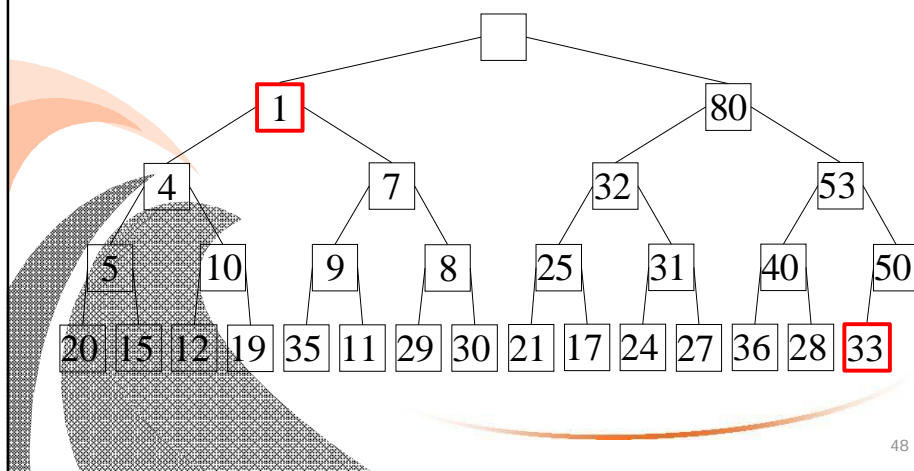


47

### 3.2. COLA DE PRIORIDAD DOBLE (DEAP)

#### BORRADO

MONTÍCULO DOBLE: Borrar los elementos mínimo y máximo de forma sucesiva.



48