

FE DE ERRATAS (1ª Reimpresión 2016)

Pág	Errata
Pág. 24	<p>En el segundo párrafo, donde dice:</p> <p>...2 componentes conexas: una formada por los nodos {1,2,3,4,5} y otra por los nodos {6,7}</p> <p>debe decir:</p> <p>...2 componentes conexas: una formada por los nodos {1,2,3,4,5,6} y otra por los nodos {6,7}</p>
Pág. 35	<p>En la función Hundir hay que suprimir la declaración local</p> <p>i: natural;</p>
Pág. 40	<p>Donde dice</p> $\sum_{i=1}^k 2^{i-1} = 2^{k-1}$ <p>Debe decir</p> $\sum_{i=1}^k 2^{i-1} = 2^k - 1$
Pág. 40	<p>Donde dice:</p> <p>“suponiendo sin pérdida de generalidad que n es potencia de 2, es decir que el árbol es binario completo”</p> <p>debe decir</p> <p>“suponiendo sin pérdida de generalidad que n es potencia de 2”</p>
Pág 43	<p>Donde dice</p> <p>“Un montículo binomial con n elementos consiste en al menos log n + 1 árboles binomiales, ...”</p> <p>debe decir</p>

	<p>“Un montículo binomial con n elementos consiste como mucho en $\log n + 1$ árboles binomiales, ...”</p>
Pág. 54	<p>Al final de la sección 2.3, en el último párrafo donde pone "Apicando" debe decir "Aplicando".</p>
Pág. 62	<p>Cuando se define el conjunto finito de tipos de moneda $T = \{m^0, m^1, \dots, m^n\}$ en el párrafo tercero y cuarto de la página, la definición debería ser: $T = \{m^0, m^1, \dots, m^{n-1}\}$.</p>
Pág. 66	<p>En el primer párrafo pone: “Si el grafo tiene algunas aristas de peso 0 también podrá haber más de una solución con igual peso, pero distinto número de aristas. En este caso se trataría de seleccionar la solución con menor número de aristas. Nótese que un grafo conexo con n nodos debe tener al menos $n-1$ aristas ...”</p> <p>y debería poner:</p> <p>“Si el grafo tiene algunas aristas de peso 0 también podrá haber más de una solución con igual peso, pero distintas aristas. Nótese que un grafo conexo con n nodos debe tener al menos $n-1$ aristas ...”</p>
Pág. 70	<p>En el apartado “Coste” dice: “El bucle principal se ejecuta $n-1$ veces y dentro de este bucle hay una secuencia de 2 bucles que se ejecutan $n-2$ veces, por lo que ...”</p> <p>y debería poner:</p> <p>“El bucle principal se ejecuta $n-1$ veces y dentro de este bucle hay una secuencia de 2 bucles que se ejecutan $n-1$ veces, por lo que ...”</p>
Pág. 118	<p>La función Combinar queda como sigue:</p> <pre> fun Combinar(a,b:entero;i,j:natural;v:vector [1..n] de natural):entero si a = -1 \wedge b = -1 entonces dev -1 fsi si a = -1 \wedge b \neq -1 entonces dev ComprobarMayoritario(i,j,b,v) fsi si a \neq -1 \wedge b = -1 entonces dev ComprobarMayoritario(i,j,a,v) fsi si a \neq -1 \wedge b \neq -1 entonces si a = b entonces dev a fsi sino si ComprobarMayoritario(i,j,a,v) = a entonces dev a fsi sino si ComprobarMayoritario(i,j,b,v) = b entonces dev b fsi sino dev -1 fsi fsi ffun </pre>

Pág. 118	<p>La función ComprobarMayoritario debe parametrizarse y queda como sigue:</p> <pre> fun ComprobarMayoritario (i,j:natural;x:entero;v:vector [1..n] de natural):entero var c:natural fvar c←0 para k←i hasta j hacer si v[k]=x entonces c←c+1 fsi fpara si c > (j-i+1)/2 entonces dev x sino dev -1 fsi ffun </pre>
Pág. 125	En el bucle mientras en lugar de V (OR) debe poner \wedge (AND)
Pág. 125	<p>En el primer if del bucle mientras donde las dos abscisas son iguales, en lugar de</p> <pre> hb = a.altura </pre> <p>debe poner</p> <pre> hb = b.altura </pre>
Pág. 126	En el cuerpo de los dos últimos bucles mientras del algoritmo después de ambas uniones debe sustituirse sa[ia] y sb[ib] por sa[ia++] y sb[ib++].
Pág. 157	<p>El coste temporal, dado por el tamaño de la tabla, es el mismo.</p> <p>Debe ser:</p> <p>El coste espacial, dado por el tamaño de la tabla, es el mismo.</p>
Pág. 157	<p>En el algoritmo, dentro de la instrucción caso de:</p> <pre> - C[i,j] = C[i-1,j]+1 hacer debe ser i > 0 y C[i,j] = C[i-1,j]+1 hacer - C[i,j] = C[i,j-1]+1 hacer debe ser j > 0 y C[i,j] = C[i,j-1]+1 hacer - C[i,j] = C[i-1,j-1]+1 hacer debe ser i > 0 y j > 0 y C[i,j] = C[i-1,j-1]+1 hacer - C[i,j] = C[i-1,j-1] hacer </pre>

	<p>debe ser $i > 0$ y $j > 0$ y $C[i,j] = C[i-1,j-1]$ hacer</p>
Pág. 174	<p>Subconjuntos de suma dada Donde dice enteros sin repeticiones (tanto positivos como negativos) -> enteros positivos sin repeticiones</p>
Pág. 175	<p>$v[k] \leftarrow$ cierto si suma + datos[k] $\leq C$ entonces</p> <p>debe ser</p> <p>si suma + datos[k] $\leq C$ entonces $v[k] \leftarrow$ cierto</p>
Pág 177	<p>tipo Vector = matriz[0..N] de entero</p> <p>debe ser</p> <p>tipo Vector = matriz[1..N] de entero</p>
Pág 177	<p>$v[k+1] \leftarrow 1$ si Completable(x, suma1, sumaTotal, k+1) entonces suma1 \leftarrow suma1 + $x[k+1]$ DividirSociedad(x, suma1, suma2, sumaTotal, k+1, v) fsi</p> <p>$v[k+1] \leftarrow 2$ si Completable(x, suma2, sumaTotal, k+1) entonces suma2 \leftarrow suma2 + $x[k+1]$ DividirSociedad(x, suma1, suma2, sumaTotal, k+1, v) fsi</p> <p>debe ser</p> <p>$v[k+1] \leftarrow 1$ si Completable(x, suma1, sumaTotal, k+1) entonces DividirSociedad(x, suma1 + $x[k+1]$, suma2, sumaTotal, k+1, v) fsi</p> <p>$v[k+1] \leftarrow 2$ si Completable(x, suma2, sumaTotal, k+1) entonces DividirSociedad(x, suma1, suma2 + $x[k+1]$, sumaTotal, k+1, v) fsi</p>
Pág. 196	<p><i>El proceso continúa mientras la estimación optimista de la cima del montículo sea mayor que la cota de poda.</i></p>

	<p>debe ser</p> <p><i>El proceso continúa mientras la estimación optimista de la cima del montículo no sea menor que la cota de poda.</i></p>
Pág. 199	<p>costeT <- costeT.valorT</p> <p>debe ser</p> <p>costeT <- hijo.costeT</p>
Pág. 209	<p>Distancia de edición</p> <p>Sobra la restricción con $n \leq m$</p>
Pág. 213	<p>Distancia de edición</p> <p>estimacion <- costeT + costeInserción * (lonY-lonX)</p> <p>debe ser</p> <p>si lonX < lonY entonces estimacion <- costeT + costeInserción * (lonY-lonX) sino estimacion <- costeT + costeBorrado * (lonX-lonY)</p> <p>El comentario:</p> <p>Como explicábamos antes, la estimación optimista supone que todos los caracteres que faltan por comprobar entre las dos cadenas coinciden, y que sólo es necesario insertar los que faltan para llegar a la longitud de la cadena destino.</p> <p>debe ser</p> <p>Como explicábamos antes, la estimación optimista supone que todos los caracteres que faltan por comprobar entre las dos cadenas coinciden, y que sólo es necesario insertar los que faltan o borrar los que sobran para llegar a la longitud de la cadena destino.</p>