

アルゴリズムとデータ構造(第2版) 正誤表

本書の内容に以下の誤りがございました。お詫びして訂正いたします。

お手持ちの本の「刷数」とこの表の「該当刷数」が一致する箇所をご参照ください。お手持ちの本の「刷数」の調べ方は[こちら](#)

(2021年9月8日更新)

対応刷数	頁	行数, 図・表・式番号	誤	正
1,2	i	4行目	「 情報数学 , …	「 離散数学 , …
1,2,3,4	33	下から10行目	…項数は“木の高さ-1”である <u>$\log_2 n$</u> に等しい。よって, …	…項数は木の高さに等しいので, <u>$1 + \log_2 n$</u> である。よって, …
1,2,3,4	33	下から6行目	$\sum_{i=0}^{\log_2 n - 1} c \cdot 2^i = c \cdot \frac{1 - 2^{\log_2 n}}{1 - 2} = c(n - 1) = O(n)$	$\sum_{i=0}^{\log_2 n} c \cdot 2^i = c \cdot \frac{1 - 2^{1 + \log_2 n}}{1 - 2} = c(2n - 1) = O(n)$
1,2	42	図 4.5(c)	図中の「 <code>hash(29)=5</code> 」を削除	
1,2	59	アルゴリズム 5.5 の3行目	… { <code>}_push_heap</code> …	… { <code>push_heap</code> …
1,2	65	下から4行目	…操作を <u>$i \geq j$</u> と…	…操作を <u>$i > j$</u> と…
1,2	66	アルゴリズム 6.2 の5行目	<code>while(i < j) {</code>	<code>while(i <= j) {</code>
1,2,3,4	78	アルゴリズム 7.2 8~9行目	<code>a=product(X1,Y1);b=product(X1+X2,Y1+Y2);c=product(X2,Y2);</code> ----(2) //X1+X2,Y1+Y2 は配列の対応する各要素を足した配列を表す	<code>a=product(X2,Y2);b=product(X1+X2,Y1+Y2);c=product(X1,Y1);</code> ----(2) //配列では X1,Y1 が x,y の下位桁を表し, X2,Y2 が x,y の上位桁を表す
1,2,3,4	80	14行目	$D_1 = \left\{ d_0, d_1, \dots, d_{\frac{n-1}{2}} \right\}, \quad D_2 = \left\{ d_{\frac{n}{2}}, d_{\frac{n}{2}+1}, \dots, d_{n-1} \right\}$	$D_1 = \left\{ d_0, d_1, \dots, d_{\lfloor \frac{n-1}{2} \rfloor} \right\}, \quad D_2 = \left\{ d_{\lfloor \frac{n-1}{2} \rfloor + 1}, d_{\lfloor \frac{n-1}{2} \rfloor + 2}, \dots, d_{n-1} \right\}$

1,2,3,4	81	図 7.4	右のように修正	<p>分割</p> <p>(a)</p> <p>マージ</p> <p>(b)</p>
1,2	83	図 7.6(b)	右図のように (赤丸部分が変更点)	<p>(b)</p>
1,2,3,4	83	1 行目	for (i=left; i<=right; i=i+1) { D[i]=M[i]; } //配列 M を配列 D にコピー	for (i=0; i<=right-left; i=i+1) { D[left+i]=M[i]; } //配列 M を配列 D にコピー
1,2,3,4	90	アルゴリズム 8.1 6 行目	Z[1], Z[2], . . . , Z[n]を荷物の番号とともに昇順にソート;	Z[1], Z[2], . . . , Z[n]を荷物の番号とともに降順にソート;

1,2,3,4	96	アルゴリズム 8.1 5~15 行目	<pre> //アルゴリズムの実行のため、表は 0 行目も準備する for (i=1; i<=n; i=i+1) { for (j=1; j<=C; j=j+1) { if (j>=w[i]) { T[i-1][j-W[i]] に格納されている値を取り出し、その値を(v1,S1)とする; T[i-1][j] に格納されている値を取り出し、その値を(v2,S2)とする; if (v1+V[i]>v2) { T[i][j]=(v1+V[i],S1 に i を追加); } else { T[i][j]=(v2,S2) } } } } </pre>	<pre> //アルゴリズムの実行のため、表は 0 列目も準備する for (j=W[1]; j<=C; j=j+1) { T[1][j]=(V[1], {1}); } for (i=2; i<=n; i=i+1) { for (j=1; j<=C; j=j+1) { if (j>=W[i]) { T[i-1][j-W[i]]に格納されている値を取り出し、その値を(v1,S1)とする; T[i-1][j]に格納されている値を取り出し、その値を(v2,S2)とする; if (v1+V[i]>v2) { T[i][j]=(v1+V[i],S1 ∪ {i}); } else { T[i][j]=(v2,S2); } } } else { T[i][j]=T[i-1][j]; } } } </pre>
1,2	108	図 9.7(d) 青丸内	$v=54$	$v=56$
1,2	108	図 9.7(e)(f) 網掛け丸内	$v=54$	$v=56$
1,2	108	図 9.7 (e)の囲み 1 行目	価値の上限 = $32 + (10 - 4) \times 3 = 40$	価値の上限 = $32 + (10 - 4) \times 3 = 50$
1,2	108	下から 1 行目	…価値の上限が $ub = 40$	…価値の上限が $ub = 50$
1,2	117	アルゴリズム 10.1 下から 2 行目	}	削除
1,2	118	下から 4 行目	…②-2, ②-3 を実行する.	…②-2 を実行する.
1,2	123	アルゴリズム 10.3 の 3 行目	for (i=1; i<=n; i=i+1) { D[i] = ∞ ; }	for (i=1; i<=n; i=i+1) { D[i] = ∞ ; }
1,2	143	下から 3 行目	…、もっとも右に…	…、 <u>パターンの最初の m-1 文字 (P[0]から P[m-2]まで)</u> の中でもっとも右に…

1,2	159	問題 13.1 見出しと 1 行目	<div style="background-color: #0056b3; color: white; padding: 2px;">[問題 13.1]</div> 分割問題 $A = \{ \dots \}$	<div style="background-color: #0056b3; color: white; padding: 2px;">[問題 13.1] 分割問題</div> $A = \{ \dots \}$																																																	
1,2,3,4	171	3.4(1) 4 行目	<code>else { return fib(n-1)+fib(n-2);</code>	<code>else { return fib(n-1)+fib(n-2);</code>																																																	
1,2,3,4,5,6	172	5.2 3 行目	//D[i]を挿入する値に設定	//D[i]を挿入する値を表す変数 x に設定																																																	
1,2,3,4,5,6	172	5.2 5 行目	…値を右にずらす	…値を左にずらす																																																	
1,2,3,4	175	10.3 図(a)	右のように																																																		
1,2,3,4	176	10.4 図	右のように	<table border="1" style="display: inline-table; margin-right: 10px;"> <thead> <tr><th>-</th><th>1</th><th>2</th><th>3</th><th>4</th><th>5</th><th>6</th></tr> </thead> <tbody> <tr><td>1 (v_1)</td><td>0</td><td>2</td><td>4</td><td>4</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>2 (v_2)</td><td>2</td><td>0</td><td>3</td><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>3 (v_3)</td><td>4</td><td>3</td><td>0</td><td>2</td><td>3</td><td>3</td></tr> <tr><td>4 (v_4)</td><td>4</td><td>1</td><td>2</td><td>0</td><td>2</td><td>5</td></tr> <tr><td>5 (v_5)</td><td>0</td><td>0</td><td>3</td><td>2</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>6 (v_6)</td><td>0</td><td>0</td><td>3</td><td>5</td><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	-	1	2	3	4	5	6	1 (v_1)	0	2	4	4	0	0	2 (v_2)	2	0	3	1	0	0	3 (v_3)	4	3	0	2	3	3	4 (v_4)	4	1	2	0	2	5	5 (v_5)	0	0	3	2	0	1	6 (v_6)	0	0	3	5	1	0
-	1	2	3	4	5	6																																															
1 (v_1)	0	2	4	4	0	0																																															
2 (v_2)	2	0	3	1	0	0																																															
3 (v_3)	4	3	0	2	3	3																																															
4 (v_4)	4	1	2	0	2	5																																															
5 (v_5)	0	0	3	2	0	1																																															
6 (v_6)	0	0	3	5	1	0																																															