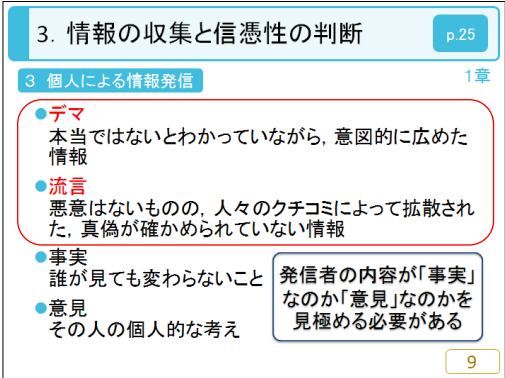
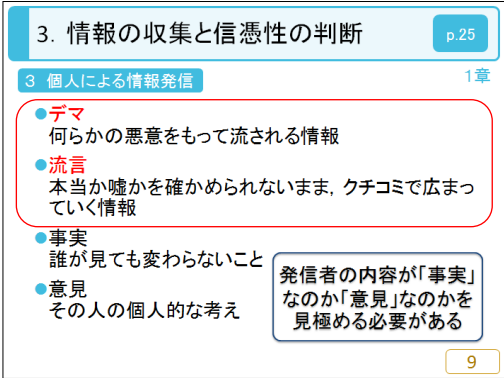


『新・社会と情報』 教授資料 訂正のお願い

平成 29 年 4 月より供給させていただいております教授資料におきまして、以下の訂正がございます。深くお詫び申し上げますとともに、訂正内容にご留意のうえご指導いただきたく、謹んでご連絡申し上げます。

ご高配のほど、よろしくお願い申し上げます。

日本文教出版株式会社

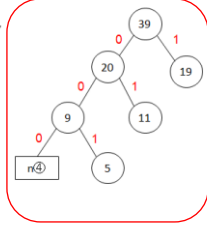
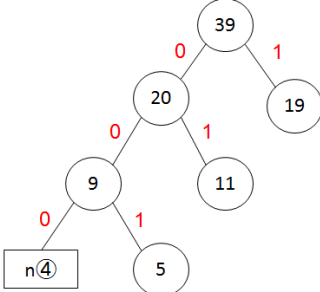
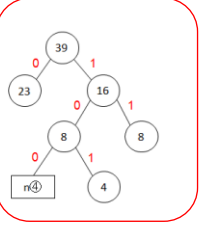
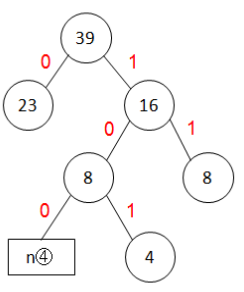
No	訂正部分		原 文	訂 正 文
	ページ	行		
1	朱書編 39	左段 5行目	～ <u>意図的に</u> 間違っただ情報を流す～	～ <u>何らかの悪意をもって</u> 情報を流す～
2	朱書編 63	中段 6行目	フィルタリングサービスの <u>適用</u> が義務づけられている。	フィルタリングサービスの <u>利用を条件とする</u> ことが義務づけられている。
3	指導編 61	本時の展開「展開2」	右段解説 22 行目（送り手の意図を理解する） ～デマのほうが <u>意図的</u> であるため悪質だが、～	右段解説 22 行目（送り手の意図を理解する） ～デマのほうが <u>何らかの悪意をもって流される嘘の情報</u> であるため悪質だが、～
4	指導編 63	スライド 9とその解説	<p>(スライド)</p>  <p>(解説：左段 3 行目) ●<u>悪意はないものの、人々のクチコミによって拡散された誤った情報を「流言」という。悪意がないものの、これも大きな問題になる可能性がある。</u></p>	<p>(スライド)</p>  <p>(解説：左段 3 行目) ●<u>人々のクチコミによって拡散された情報を「流言」という。情報を広める人たちに悪意はなくても、結果的に大きな混乱を招くことがある。</u></p>
5	指導編 73	本時の展開「展開2」	左段解説 22 行目（フィルタリング） ●青少年インターネット環境整備法により、18 歳未満の青少年が携帯電話等を利用する場合には、フィルタリングサービスの <u>提供</u> が事業者	左段解説 22 行目（フィルタリング） ●青少年インターネット環境整備法により、18 歳未満の青少年が携帯電話等を利用する場合には、フィルタリングサービスの <u>利用を条件とすることが</u> 事業者

6	指導編 73	本時の展開「まとめ」	右段解説下から2行目（学習目標の確認） ●フィルタリングサービスの <u>提供</u> が事業者に義務づけられていることを認識させる。	右段解説下から2行目（学習目標の確認） ●フィルタリングサービスの <u>利用</u> を条件とすることが事業者に義務づけられていることを認識させる。
---	-----------	------------	--	--

7	指導編 75	スライド10の解説	●青少年インターネット環境整備法により、18歳未満の青少年が携帯電話等を利用する場合には、フィルタリングサービスを <u>提供</u> することが事業者に義務づけられている。	●青少年インターネット環境整備法により、18歳未満の青少年が携帯電話等を利用する場合には、フィルタリングサービスの <u>利用</u> を条件とすることが事業者に義務づけられている。
---	-----------	-----------	---	---

8	指導編 78	スライド1	<p>6. 知的財産とその保護① p.32</p> <p>1 知的財産権 1章</p> <p>知的財産権</p> <p>物体のないもの(=情報)に財産権を与えるもの</p> <p>(上図拡大)</p> <p>50年</p> <p>(映画は70年)</p>	<p>6. 知的財産とその保護① p.32</p> <p>1 知的財産権 1章</p> <p>知的財産権</p> <p>物体のないもの(=情報)に財産権を与えるもの</p> <p>(上図拡大)</p> <p>死後50年</p> <p>(映画は公表後70年)</p>
---	-----------	-------	---	--

9	指導編 133	スライド7	<p>資料2-2 デジタルデータの圧縮② p.71</p> <p>2 ハフマン符号化 2章</p> <p>木構造の上の部分を組み立てていく</p> <p>(上図拡大)</p>	<p>資料2-2 デジタルデータの圧縮② p.71</p> <p>2 ハフマン符号化 2章</p> <p>木構造の上の部分を組み立てていく</p> <p>(上図拡大)</p>
---	------------	-------	---	---

10	指導編 133	スライド 8とその 解説	<p>(スライド)</p> <p>資料2-2 デジタルデータの圧縮② p.71</p> <p>2 ハフマン符号化 2章</p> <p>5. 文字ごとのビット列を得る</p> <p>(例) n の場合 ⇒ <u>000</u></p>  <p>8</p> <p>(上図拡大)</p>  <p>(解説：右段1行目) ●たとえば、文字「n」は、木構造の上からたどっていくと「000」というビット列が得られる。</p>	<p>(スライド)</p> <p>資料2-2 デジタルデータの圧縮② p.71</p> <p>2 ハフマン符号化 2章</p> <p>5. 文字ごとのビット列を得る</p> <p>(例) n の場合 ⇒ <u>100</u></p>  <p>8</p> <p>(上図拡大)</p>  <p>(解説：右段1行目) ●たとえば、文字「n」は、木構造の上からたどっていくと「100」というビット列が得られる。</p>
----	------------	--------------------	---	---

11	指導編 133	スライド 9とその 解説	<p>(スライド)</p> <p>資料2-2 デジタルデータの圧縮② p.71</p> <p>2 ハフマン符号化 2章</p> <p>得られたビット列</p> <table border="1"> <thead> <tr> <th></th> <th>3bit</th> <th>4bit</th> <th>5bit</th> <th>6bit</th> </tr> </thead> <tbody> <tr> <td>SP</td> <td>100</td> <td>a</td> <td>1010</td> <td>w</td> <td>10110</td> <td>g</td> <td>101111</td> </tr> <tr> <td>o</td> <td>010</td> <td>r</td> <td>0110</td> <td>t</td> <td>01110</td> <td>p</td> <td>101110</td> </tr> <tr> <td>n</td> <td>000</td> <td>h</td> <td>0010</td> <td>.</td> <td>00110</td> <td>i</td> <td>011111</td> </tr> <tr> <td>e</td> <td>110</td> <td>c</td> <td>1110</td> <td>d</td> <td>11111</td> <td>m</td> <td>011110</td> </tr> <tr> <td></td> <td></td> <td></td> <td></td> <td>l</td> <td>11110</td> <td>f</td> <td>001111</td> </tr> <tr> <td></td> <td></td> <td></td> <td></td> <td></td> <td></td> <td>l</td> <td>001110</td> </tr> </tbody> </table> <p>6. 文字列のビット数 159ビット 7. 圧縮率 $159 \div 312 \times 100 \div 51\%$</p> <p>9</p> <p>(上図拡大)</p> <table border="1"> <thead> <tr> <th></th> <th>3bit</th> <th>4bit</th> <th>5bit</th> <th>6bit</th> </tr> </thead> <tbody> <tr> <td>SP</td> <td>100</td> <td>a</td> <td>1010</td> <td>w</td> <td>10110</td> <td>g</td> <td>101111</td> </tr> <tr> <td>o</td> <td>010</td> <td>r</td> <td>0110</td> <td>t</td> <td>01110</td> <td>p</td> <td>101110</td> </tr> <tr> <td>n</td> <td>000</td> <td>h</td> <td>0010</td> <td>.</td> <td>00110</td> <td>i</td> <td>011111</td> </tr> <tr> <td>e</td> <td>110</td> <td>c</td> <td>1110</td> <td>d</td> <td>11111</td> <td>m</td> <td>011110</td> </tr> <tr> <td></td> <td></td> <td></td> <td></td> <td>l</td> <td>11110</td> <td>f</td> <td>001111</td> </tr> <tr> <td></td> <td></td> <td></td> <td></td> <td></td> <td></td> <td>l</td> <td>001110</td> </tr> </tbody> </table> <p>6. 文字列のビット数 159ビット 7. 圧縮率 $159 \div 312 \times 100 \div 51\%$</p> <p>(解説：右段4行目) ●これらのビット列で、もとの文章をあらわした場合、159ビットになる。 ●圧縮率を計算すると、$159 \div 312$ で約51%になる。</p>		3bit	4bit	5bit	6bit	SP	100	a	1010	w	10110	g	101111	o	010	r	0110	t	01110	p	101110	n	000	h	0010	.	00110	i	011111	e	110	c	1110	d	11111	m	011110					l	11110	f	001111							l	001110		3bit	4bit	5bit	6bit	SP	100	a	1010	w	10110	g	101111	o	010	r	0110	t	01110	p	101110	n	000	h	0010	.	00110	i	011111	e	110	c	1110	d	11111	m	011110					l	11110	f	001111							l	001110	<p>(スライド)</p> <p>資料2-2 デジタルデータの圧縮② p.71</p> <p>2 ハフマン符号化 2章</p> <p>得られたビット列</p> <table border="1"> <thead> <tr> <th></th> <th>3bit</th> <th>4bit</th> <th>5bit</th> <th>6bit</th> </tr> </thead> <tbody> <tr> <td>SP</td> <td>000</td> <td>e</td> <td>0110</td> <td>t</td> <td>01110</td> <td>i</td> <td>011111</td> </tr> <tr> <td>o</td> <td>110</td> <td>a</td> <td>0101</td> <td>.</td> <td>00110</td> <td>m</td> <td>011110</td> </tr> <tr> <td>n</td> <td>100</td> <td>r</td> <td>0100</td> <td>d</td> <td>11111</td> <td>f</td> <td>001111</td> </tr> <tr> <td></td> <td></td> <td>h</td> <td>0010</td> <td>l</td> <td>11110</td> <td>l</td> <td>001110</td> </tr> <tr> <td></td> <td></td> <td>c</td> <td>1110</td> <td>g</td> <td>10111</td> <td></td> <td></td> </tr> <tr> <td></td> <td></td> <td>w</td> <td>1010</td> <td>p</td> <td>10110</td> <td></td> <td></td> </tr> </tbody> </table> <p>6. 文字列のビット数 158ビット 7. 圧縮率 $158 \div 312 \times 100 \div 51\%$</p> <p>9</p> <p>(上図拡大)</p> <table border="1"> <thead> <tr> <th></th> <th>3bit</th> <th>4bit</th> <th>5bit</th> <th>6bit</th> </tr> </thead> <tbody> <tr> <td>SP</td> <td>000</td> <td>e</td> <td>0110</td> <td>t</td> <td>01110</td> <td>i</td> <td>011111</td> </tr> <tr> <td>o</td> <td>110</td> <td>a</td> <td>0101</td> <td>.</td> <td>00110</td> <td>m</td> <td>011110</td> </tr> <tr> <td>n</td> <td>100</td> <td>r</td> <td>0100</td> <td>d</td> <td>11111</td> <td>f</td> <td>001111</td> </tr> <tr> <td></td> <td></td> <td>h</td> <td>0010</td> <td>l</td> <td>11110</td> <td>l</td> <td>001110</td> </tr> <tr> <td></td> <td></td> <td>c</td> <td>1110</td> <td>g</td> <td>10111</td> <td></td> <td></td> </tr> <tr> <td></td> <td></td> <td>w</td> <td>1010</td> <td>p</td> <td>10110</td> <td></td> <td></td> </tr> </tbody> </table> <p>6. 文字列のビット数 158ビット 7. 圧縮率 $158 \div 312 \times 100 \div 51\%$</p> <p>(解説：右段4行目) ●これらのビット列で、もとの文章をあらわした場合、158ビットになる。 ●圧縮率を計算すると、$158 \div 312$ で約51%になる。</p>		3bit	4bit	5bit	6bit	SP	000	e	0110	t	01110	i	011111	o	110	a	0101	.	00110	m	011110	n	100	r	0100	d	11111	f	001111			h	0010	l	11110	l	001110			c	1110	g	10111					w	1010	p	10110				3bit	4bit	5bit	6bit	SP	000	e	0110	t	01110	i	011111	o	110	a	0101	.	00110	m	011110	n	100	r	0100	d	11111	f	001111			h	0010	l	11110	l	001110			c	1110	g	10111					w	1010	p	10110		
				3bit	4bit	5bit	6bit																																																																																																																																																																																																																	
SP	100	a	1010	w	10110	g	101111																																																																																																																																																																																																																	
o	010	r	0110	t	01110	p	101110																																																																																																																																																																																																																	
n	000	h	0010	.	00110	i	011111																																																																																																																																																																																																																	
e	110	c	1110	d	11111	m	011110																																																																																																																																																																																																																	
				l	11110	f	001111																																																																																																																																																																																																																	
						l	001110																																																																																																																																																																																																																	
	3bit	4bit	5bit	6bit																																																																																																																																																																																																																				
SP	100	a	1010	w	10110	g	101111																																																																																																																																																																																																																	
o	010	r	0110	t	01110	p	101110																																																																																																																																																																																																																	
n	000	h	0010	.	00110	i	011111																																																																																																																																																																																																																	
e	110	c	1110	d	11111	m	011110																																																																																																																																																																																																																	
				l	11110	f	001111																																																																																																																																																																																																																	
						l	001110																																																																																																																																																																																																																	
	3bit	4bit	5bit	6bit																																																																																																																																																																																																																				
SP	000	e	0110	t	01110	i	011111																																																																																																																																																																																																																	
o	110	a	0101	.	00110	m	011110																																																																																																																																																																																																																	
n	100	r	0100	d	11111	f	001111																																																																																																																																																																																																																	
		h	0010	l	11110	l	001110																																																																																																																																																																																																																	
		c	1110	g	10111																																																																																																																																																																																																																			
		w	1010	p	10110																																																																																																																																																																																																																			
	3bit	4bit	5bit	6bit																																																																																																																																																																																																																				
SP	000	e	0110	t	01110	i	011111																																																																																																																																																																																																																	
o	110	a	0101	.	00110	m	011110																																																																																																																																																																																																																	
n	100	r	0100	d	11111	f	001111																																																																																																																																																																																																																	
		h	0010	l	11110	l	001110																																																																																																																																																																																																																	
		c	1110	g	10111																																																																																																																																																																																																																			
		w	1010	p	10110																																																																																																																																																																																																																			

補足

1, 3, 4. 「デマ」と「流言」の違いを明確にするための修正です。

2, 5～7. 義務を課せられる主体を明確にするための修正です。

9, 10, 11. ハフマン符号化のアルゴリズムに沿った形の木構造にするための修正です。

以下, 平成 30 年 11 月更新

12	デジタルデータ 編 テスト ト問題集	10_問題解 決. doc 10A-25(2) ②	(解答) A	(解答) B
----	--------------------------	------------------------------------	-----------	-----------

この内容についてのお問い合わせ先 編集部直通 03-3389-9351