

## 問2 【解答エ】

2バイトで1文字を表すので、1文字を表現するために使用するビット数は、次のように求められる。

$$1 \text{ 文字を表現するために使用するビット数} = 2 \text{ バイト} / \text{文字} \times 8 \text{ ビット} / \text{バイト} \\ = 16 \text{ ビット} / \text{文字}$$

nビットで表現できる情報量は $2^n$ 種類なので、16ビットで表現できる情報量（文字の種類）は、次のように求められる。

$$16 \text{ ビットで表現できる情報量（文字の種類）} = 2^{16} \text{ 種類} \\ = \text{「65,536」種類}$$

## 問3 【解答ア】

非常に大きな数値や小さな数値をわかりやすく表現するために、単位と組み合わせて使用するのが接頭語である。接頭語の意味は、次のとおりである。

[大きな数値の接頭語]

接頭語	読み方	意味
k	キロ	$10^3$
M	メガ	$10^6$
G	ギガ	$10^9$
T	テラ	$10^{12}$

[小さな数値の接頭語]

接頭語	読み方	意味
m	ミリ	$10^{-3}$
$\mu$	マイクロ	$10^{-6}$
n	ナノ	$10^{-9}$
p	ピコ	$10^{-12}$

したがって、データ量の大小関係は「1kバイト < 1Mバイト < 1Gバイト < 1Tバイト」となる。

## 問4 【解答エ】

0.5ミリ（ $10^{-3}$ ）秒をナノ（ $10^{-9}$ ）秒に変換すると、次のようになる。

$$0.5 \text{ ミリ秒} = 0.5 \times 10^{-3} \text{ 秒} \\ = 0.5 \times 10^6 \times 10^{-9} \text{ 秒} \\ = 0.5 \times 1,000,000 \times 10^{-9} \text{ 秒} \\ = \text{「500,000」ナノ秒}$$

## 問5 【解答イ】

アナログ信号（波形信号）をデジタル信号に変換するデジタル化（A/D変換）の手順は、次のとおりである。

- ①標本化：アナログ信号を一定間隔（サンプリング周期）でサンプリングする。
- ②量子化：サンプリングした標本値を整数値にまとめる。
- ③符号化：量子化した整数値を2進数に変換する。

## 問6 【解答イ】

英字の大文字（A～Z）は26種類、数字（0～9）は10種類である。したがって、表現しなければならない文字数は全部で36種類（26種類+10種類）となる。

nビットで表現できるのは $2^n$ 種類であるから、36種類の表現を可能にするためには、 $2^{n-1}$ 種類 < 36種類  $\leq 2^n$ 種類

の関係を満たすnを求める。この関係が成立するのは、

$$2^5 \text{ 種類} (= 32 \text{ 種類}) < 36 \text{ 種類} \leq 2^6 \text{ 種類} (= 64 \text{ 種類})$$

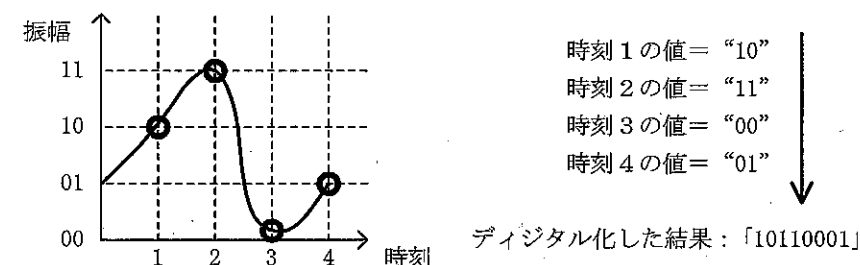
なので、コード化に必要なビット数は「6」ビットである。

## 問7 【解答エ】

- ア：1ナノ秒の1,000倍  
 $= (1 \times 10^{-9} \text{ 秒}) \times 1,000 = 1 \times 10^{-9} \times 10^3 \text{ 秒} = 1 \times 10^{-6} \text{ 秒} = 1 \text{ マイクロ秒}$
- イ：1ナノ秒の100万倍  
 $= (1 \times 10^{-9} \text{ 秒}) \times 1,000,000 = 1 \times 10^{-9} \times 10^6 \text{ 秒} = 1 \times 10^{-3} \text{ 秒} = 1 \text{ ミリ秒}$
- ウ：1マイクロ秒の1,000分の1  
 $= (1 \times 10^{-6} \text{ 秒}) \div 1,000 = 1 \times 10^{-6} \times 10^{-3} \text{ 秒} = 1 \times 10^{-9} \text{ 秒} = 1 \text{ ナノ秒}$
- エ：1マイクロ秒の100万分の1  
 $= (1 \times 10^{-6} \text{ 秒}) \div 1,000,000 = 1 \times 10^{-6} \times 10^{-6} \text{ 秒} = 1 \times 10^{-12} \text{ 秒} = 1 \text{ ピコ秒（正解）}$

## 問8 【解答エ】

問題のデジタル化では、振幅を2ビット（00～11）の範囲でサンプリングしている。つまり、左の音声信号をデジタル化した結果「11100110」は、「11」、「10」、「01」、「10」という四つの符号の集まりとなる。これは、時刻1～時刻4の各段階のグラフの値に対応している。したがって、右の音声信号を同じ手順でデジタル化すると、次のようになる。

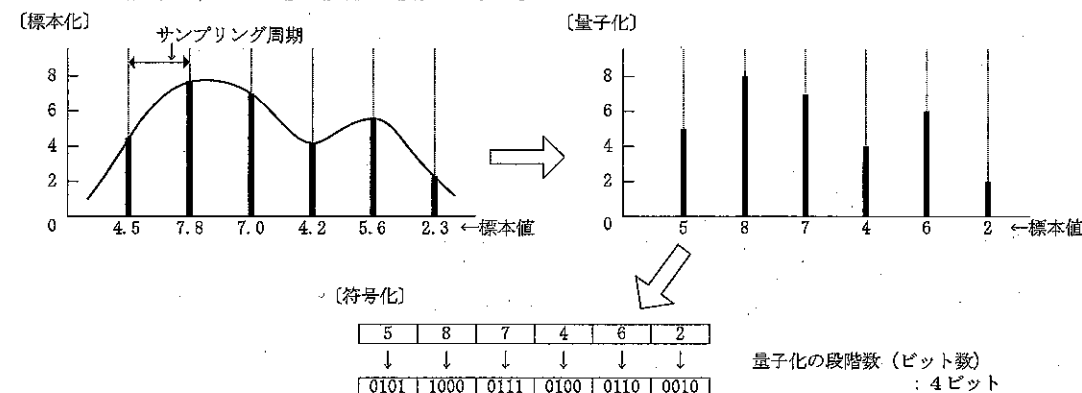


## 問9 【解答ウ】

アナログ信号（波形信号）をデジタル信号に変換するデジタル化（A/D変換）の手順は、次のとおりである。

- ①標本化：アナログ信号を一定間隔（サンプリング周期）でサンプリングする。
- ②量子化：サンプリングした標本値を整数値にまとめる。
- ③符号化：量子化した整数値を2進数に変換する。

この手順中の標本化でサンプリング周期が「短い」ほど、情報を細かく採取（サンプリング）できるので、元のアナログ信号に近い波形に復元できる。また、手順中の符号化で量子化の段階数（ビット数）が「多い」ほど、元のアナログ信号と量子化データの差によるノイズの発生が少なくなり、元のアナログ信号に、より近い波形に復元できる。



## 1.2 基礎理論(2)

文字コード

## 問1 【解答イ】

ASCII (American Standard Code for Information Interchange) コードは、アメリカの規格化団体ANSI (American National Standards Institute) が制定した文字コードである。アルファベットや数字などを表す1バイト(8ビット)の文字コードで、PCなどで使用されている。

ア: EUC (Extended Unix Code; 拡張UNIXコード) に関する説明である。

ウ: JIS 8単位符号に関する説明である。

エ: JIS漢字コードに関する説明である。

## 問2 【解答ウ】

コード表の列 ( $b_8b_7b_6b_5$ )・行 ( $b_4b_3b_2b_1$ ) の順に、二つの文字“A”と“2”について表からビットを調べて並べると、以下ようになる。

文字“A”: 4列1行 → 列( $b_8b_7b_6b_5$ ) = (0100)・行( $b_4b_3b_2b_1$ ) = (0001) → 「0100 0001」

文字“2”: 3列2行 → 列( $b_8b_7b_6b_5$ ) = (0011)・行( $b_4b_3b_2b_1$ ) = (0010) → 「0011 0010」

## 問3 【解答エ】

・ASCII (American Standard Code for Information Interchange)

: アメリカの規格化団体ANSIが制定した文字コード体系である。

・EUC (Extended Unix Code; 拡張UNIXコード)

: AT&T社がUNIXを世界に普及させるために制定した文字コード体系である。

・SJIS (シフトJIS: Shift Japan Industrial Standards)

: JIS漢字コードをもとに作られた文字コード体系である。

・Unicode

: アメリカのアップル社、IBM社、マイクロソフト社などが考案/提唱した、2バイト系の万国統一文字コードである。英字、漢字、仮名、ハングル文字、アラビア文字など多くの国の言語がサポートされている。(正解)

## 問4 【解答イ】

ア: ASCIIコードは、1バイト(8ビット)のコード体系である。

イ: EUC (Extended Unix Code) は、最上位ビット(1ビット目)で半角英数字の1バイトコードと漢字や仮名の2バイトコードを区別できるコード体系である。(正解)

ウ: Unicode (UCS-2) は、2バイト(16ビット)系の万国統一文字コードで、ASCIIコード(1バイト)は混在できない。

エ: シフトJISコードは、JIS漢字コードをもとに作られたコード体系で漢字に関する規定がある。

## 問5 【解答ウ】

ア: “うま味”と“塩味”を組み合わせると、000001+000010=000011となる。これは“酸味”の符号と同じであるので区別できなくなる。

イ: “甘味”と“うま味”を組み合わせると、000001+000010=000011となる。これは“塩味”の符号と同じであるので区別できなくなる。

ウ: どの味を組み合わせても他の符号と同じになることはないので、条件を満たす。(正解)

エ: “うま味”と“塩味”を組み合わせると、000011+000100=000111となる。これは“酸味”の符号と同じであるので区別できなくなる。

## 1.2 基礎理論(3)

2進数

## 問1 【解答ウ】

2進数を10進数に変換するには、各桁の0または1と重みを乗算し、その結果を合計する。

$$\begin{aligned}(10110)_2 &= 1 \times 2^4 + 0 \times 2^3 + 1 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 0 \times 2^0 \\ &= 1 \times 16 + 0 \times 8 + 1 \times 4 + 1 \times 2 + 0 \times 1 \\ &= 22\end{aligned}$$

## 問2 【解答エ】

10進数を2進数に変換するには、商が0になるまで繰り返し2で除算して余りを求め、最後の除算で求めた余りから最初の除算で求めた余りへと、順に左から並べていく。

$$\begin{array}{rcl} (58)_{10} \div 2 & = & (29)_{10} \cdots 0 \\ (29)_{10} \div 2 & = & (14)_{10} \cdots 1 \\ (14)_{10} \div 2 & = & (7)_{10} \cdots 0 \\ (7)_{10} \div 2 & = & (3)_{10} \cdots 1 \\ (3)_{10} \div 2 & = & (1)_{10} \cdots 1 \\ (1)_{10} \div 2 & = & (0)_{10} \cdots 1 \end{array}$$

逆順に並べる  
2進数: 「111010」

## 問3 【解答ウ】

10進数(-72)を、2の補数を用いて8桁の2進数に変換する手順は、次のとおりである。

手順1 10進数(72)を8桁の2進数に変換する。

$$(72)_{10} = 64 + 8 = 2^6 + 2^3 \rightarrow (01001000)_2$$

手順2 (01001000)<sub>2</sub>の2の補数を求める。

$$\begin{array}{r} (100000000)_2 \\ - (01001000)_2 \\ \hline (10111000)_2 \cdots \text{これが} (-72)_{10} \text{を意味する2進数「10111000」} \end{array}$$

## 問4 【解答ウ】

負数を2の補数で表現する2進数において、nビットで表現できる整数の範囲は、次のように求めることができる。

① nビットで表現できる情報量は $2^n$ 個である。

②  $2^n$ 個の情報を正の整数と負の整数に均等に割り当てるために、2等分する。

$$2^n \div 2 = 2^{n-1}$$

③ 0を正の数として扱うため、正の整数の表現範囲を一つ少なくする。

$$[-2^{n-1} \sim +2^{n-1}-1]$$

## 問5 【解答エ】

2進数を8進数に変換するには、2進数を3桁ずつにまとめて表現する。

$$\begin{array}{ccccccc} (110001010011)_2 & = & (110) & (001) & (010) & (011)_2 \\ \downarrow & & \downarrow & \downarrow & \downarrow & \\ 6 & 1 & 2 & 3 & \rightarrow & 8 \text{進数「6123」} \end{array}$$

問6 【解答ウ】

2進数を10進数に変換するには、各桁の0または1と重みを乗算し、その結果を合計する。

$$\begin{aligned}(1.011)_2 &= 1 \times 2^0 + 0 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2} + 1 \times 2^{-3} \\ &= 1 \times 1 + 0 \times 0.5 + 1 \times 0.25 + 1 \times 0.125 \\ &= 1.375\end{aligned}$$

問7 【解答イ】

8進数を16進数に変換するには、8進数を2進数に変換してから16進数に変換する。

手順1 8進数(36)を2進数に変換する。

$$(36)_8 = (011\ 110)_2$$

手順2 2進数(011110)を16進数に変換する。2進数を16進数に変換するには、2進数を4桁ずつにまとめて表現する。このとき、桁数が不足する部分には0を補充する。

$$(011110)_2 = (01\ 1110)_2 = (\underline{0001}\ 1110)_2 \rightarrow 16進数「1E」$$

問8 【解答エ】

升目が白のときは0、黒のときはある決まった異なる正の値を表し、五つの升目の値の合計が示されている。升目を左から順にa, b, c, d, eとし、10進数の2, 5, 10, 21の升目の並びからa～dを求めると、次のようになる。

- ① □□□■□:  $0 + 0 + 0 + d + 0 = 2 \rightarrow d = 2$
- ② □□□■□:  $0 + 0 + c + 0 + e = 5 \rightarrow c + e = 5$
- ③ □■□□□:  $0 + b + 0 + d + 0 = 10 \rightarrow b + d = 10 \rightarrow b + 2 = 10 \rightarrow b = 8$
- ④ ■□□□□:  $a + 0 + c + 0 + e = 21 \rightarrow a + c + e = 21 \rightarrow a + 5 = 21 \rightarrow a = 16$

したがって、■□□□□が表す数値は、 $a=16$ 、 $d=2$ より $a+d=16+2=「18」$ である。なお、この表現方法が2進数の考え方であることがわかると、 $2^4+2^1$ で求めることもできる。

問9 【解答ア】

2進数(11001)を3倍するので、いったん10進数に変換してから3倍した数値を、もう一度2進数に変換し直して解を求める。

手順1 2進数(11001)を10進数に変換する。

$$\begin{aligned}(11001)_2 &= 1 \times 2^4 + 1 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 \\ &= 1 \times 16 + 1 \times 8 + 0 \times 4 + 0 \times 2 + 1 \times 1 \\ &= (25)_{10}\end{aligned}$$

手順2 10進数(25)を3倍する。

$$25 \times 3 = 75$$

手順3 10進数(75)を2進数に変換する。

$$\begin{array}{l} (75)_{10} \div 2 = (37)_{10} \cdots 1 \\ (37)_{10} \div 2 = (18)_{10} \cdots 1 \\ (18)_{10} \div 2 = (9)_{10} \cdots 0 \\ (9)_{10} \div 2 = (4)_{10} \cdots 1 \\ (4)_{10} \div 2 = (2)_{10} \cdots 0 \\ (2)_{10} \div 2 = (1)_{10} \cdots 0 \\ (1)_{10} \div 2 = (0)_{10} \cdots 1 \end{array} \quad \begin{array}{l} \uparrow \\ \text{逆順に並べる} \\ \text{2進数 (1001011)} \\ \downarrow \\ \text{「01001011」} \end{array}$$

問5 【解答ウ】

命題1 “雨が降っている”をP、命題2 “傘をさしている”をQとしたとき、含意 “PならばQである”の対偶は “QでなければPでない”となる。この場合、“Qでない” = “傘をさしていない”、“Pでない” = “雨が降っていない”となるので、対偶 “QでなければPでない”は “傘をさしていないならば、雨が降っていない”となる。

ア: “PでなければQでない”なので “裏”である。

イ: “PならばQでない”なので、命題の関係には該当しない。

エ: “QならばPである”なので “逆”である。

問6 【解答エ】

論理積演算 (AND) は、二つの値が両方とも真 (1) のときだけ、演算結果が真 (1) となる論理演算である。8ビットのデータ(11110000)の上位4ビットと下位4ビットに分けて演算結果を考えていくと、次のようになる。

・上位4ビット(1111)との論理積演算

データXの対応するビットが0のとき  $(0 \text{ AND } 1) = 0$  となり、1のとき  $(1 \text{ AND } 1) = 1$  となる。

つまり、データXのビットがそのまま残ることになる。

・下位4ビット(0000)との論理積演算

データXの対応するビットが0のとき  $(0 \text{ AND } 0) = 0$  となり、1のとき  $(1 \text{ AND } 0) = 0$  となる。

つまり、データXのビットが何であっていてもすべて0になる。

したがって、「Xの上位4ビットはそのまま、下位4ビットはすべて0になる。」

## 1.2 基礎理論(5)

確率/統計

問1 【解答エ】

袋に入っている五つの玉を {白1, 白2, 赤1, 赤2, 赤3} とすると、袋から玉を1個取り出したときの事象は、{白1}, {白2}, {赤1}, {赤2}, {赤3} の5通りである。このうち、赤玉が取り出される特定の事象は3通りなので、確率は  $3/5 = 「0.6」$  となる。

問2 【解答ウ】

10個の要素 ( $n=10$ ) から、4個の要素 ( $m=4$ ) を選ぶとき、順番が関係しない組合せの数は、次のように求める。

$${}_nC_m = \frac{n!}{m!(n-m)!} = \frac{10!}{4!(10-4)!} = \frac{10!}{4!6!}$$

問3 【解答エ】

さいころを振って1～6の目が出る確率は、それぞれ  $1/6$  である。したがって、さいころを一つ振ったときに出る目の期待値は、次のように求められる。

さいころを一つ振ったときに出る目の期待値

$$\begin{aligned}&= 1 \times 1/6 + 2 \times 1/6 + 3 \times 1/6 + 4 \times 1/6 + 5 \times 1/6 + 6 \times 1/6 \\ &= 1/6 + 2/6 + 3/6 + 4/6 + 5/6 + 6/6 \\ &= 21/6 \\ &= 「3.5」\end{aligned}$$

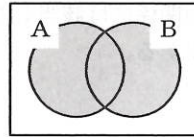


## 1.2 基礎理論(4)

集合/論理演算

## 問1 【解答ウ】

和集合は、二つの事象のどちらか一方が起こること（和事象）を表す集合である。二つの集合AとBの和集合（ $A \cup B$ ）は集合Aまたは集合Bを意味するので、ベン図は次のようになる。



ア：積集合（ $A \cap B$ ）を表すベン図である。

イ：排他的論理和演算（ $A \oplus B$ ）を表すベン図である。

エ：和集合（ $A \cup B$ ）の補集合（ $\overline{A \cup B}$ ）を表すベン図である。

## 問2 【解答ア】

含意とは、二つの命題の関係のうち、ある命題が真のときにもう一つの命題も必ず真となる関係である。含意“PならばQである”は、“ $P \rightarrow Q$ ”と表記する。

イ：“QならばPである”を意味する“逆”の表記である。

ウ：“PでなければQでない”を意味する“裏”の表記である。

エ：“QでなければPでない”を意味する“対偶”の表記である。

## 問3 【解答イ】

排他的論理和演算（XOR）は、二つの値のいずれか一方が真（1）のときに、演算結果が真（1）となる論理演算である。排他的論理和演算の真理値表は、次のようになる。

X	Y	X XOR Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

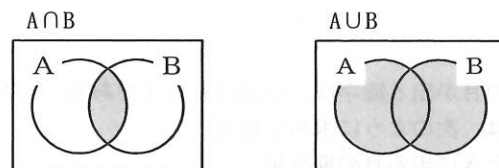
ア：論理積演算（ $X \text{ AND } Y$ ）の真理値である。

ウ：論理和演算（ $X \text{ OR } Y$ ）の真理値である。

エ：否定演算（ $\text{NOT } Y$ ）の真理値である。

## 問4 【解答イ】

集合A、Bの積集合（ $A \cap B$ ）と和集合（ $A \cup B$ ）をベン図で表すと、図の網掛け部分のようになる。



また、ある集合に含まれる集合のことを、その集合に対する部分集合という。

ア：（ $A \cap B$ ）は、Aでない部分には含まれない（Aでない集合の部分集合ではない）。

イ：（ $A \cap B$ ）は、すべてAに含まれる（Aの部分集合である）。（正解）

ウ：（ $A \cap B$ ）が（ $A \cup B$ ）の部分集合である。

エ：（ $A \cup B$ ）には、Aでない部分も含まれている（Aの部分集合ではない）。

## 問4 【解答イ】

平均は、測定値（データ）の合計を、測定値の個数で割った値である。したがって、問題のデータの平均は、次のように求められる。

$$\begin{aligned} \text{データの平均} &= \text{データの合計} \div \text{データの個数} \\ &= (50+50+50+55+60+75+80) \div 7 \\ &= 420 \div 7 \\ &= \text{「60」} \end{aligned}$$

## 問5 【解答ア】

分散は、（測定値－平均）<sup>2</sup>の合計を、測定値の個数で割った値である。分散が大きいほど、測定値が広範囲に散らばっている（バラツキが大きい）ことを意味する。したがって、「測定値が散らばっているほど、分散は大きくなる。」なお、平均の高低は、分散の大小と直接的な関係はない（平均が高くて測定値が平均の近くに集まっていれば分散は小さくなり、平均が低くても測定値が散らばっていれば分散は大きくなる）。

## 問6 【解答イ】

コインを4回投げたときに、表が2回だけ出る確率を求める手順は、次のとおりである。

手順1 コインを4回投げたときの表と裏の組合せの総数（ $2^4$ ）を求める。

$$\begin{aligned} \text{組合せの総数} &= 2 \times 2 \times 2 \times 2 \\ &= 16 \text{通り} \end{aligned}$$

手順2 コインを4回投げたとき、表が2回、裏が2回となる組合せの総数（ ${}_4C_2$ ）を求める。

$${}_4C_2 = \frac{4!}{2!(4-2)!} = \frac{4!}{2!2!} = \frac{4 \times 3 \times 2 \times 1}{(2 \times 1) \times (2 \times 1)} = 6 \text{通り}$$

なお、コインを投げる回数は4回と少ないので、次のように表と裏の並び方を考えて、6通りと求めてもよい

{表, 表, 裏, 裏}, {表, 裏, 表, 裏}, {表, 裏, 裏, 表},  
{裏, 表, 表, 裏}, {裏, 表, 裏, 表}, {裏, 裏, 表, 表}

手順3 コインを4回投げたときに、表が2回だけ出る確率を求める。

$$\begin{aligned} \text{コインを4回投げたときに、表が2回だけ出る確率} \\ &= \text{表が2回、裏が2回となる組合せの総数} \div \text{表と裏の組合せの総数} \\ &= 6(\text{通り}) \div 16(\text{通り}) \\ &= \text{「0.375」} \end{aligned}$$

## 問7 【解答イ】

情報の伝達を行うのに必要な経路の数とは、5人の中から1対1の2人組が全部で何通り選べるかということなので、 ${}_5C_2$ で求めることができる。

$${}_5C_2 = \frac{5!}{2!(5-2)!} = \frac{5!}{2!3!} = \frac{5 \times 4 \times 3 \times 2 \times 1}{(2 \times 1) \times (3 \times 2 \times 1)} = \text{「10」通り}$$

なお、次のように図を書いて求めることもできる。

