

知能システム学 I

次の3問すべてを解答せよ。問題毎に別の答案用紙を用いること。答案用紙の追加は認めない。

1

以下の問い1)～3)に答えよ。

- 1) 次の線形微分方程式の一般解を求めよ。

$$x^2 \frac{dy}{dx} - 2xy = 3$$

- 2) 次の非線形微分方程式の一般解を求めよ。ただし、 $z = \frac{1}{y}$ の変換を用いてよい。

$$\frac{dy}{dx} + 2\frac{y}{x} = x^2 y^2 \sin x$$

- 3) 次の微分方程式は、適当な変換によって、線形微分方程式になることを示せ。

$$\frac{dy}{dx} + P(x)y = Q(x)y^n$$

ただし、 n は2以上の自然数である。

2

以下の問い 1)~4) に答えよ.

1) 以下の行列

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \end{bmatrix}, S = \begin{bmatrix} 1 & t \\ 1 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$$

に対して, $B = S^T A S$ とおく. また, t は実数とし, S^T は行列 S の転置を表す. 次の小問 a)~c) に答えよ.

a) B を計算せよ.

b) B が正定値行列となるための t に関する条件を求めよ.

c) S と B の階数を求めよ.

2) 2次方程式 $3x^2 - 2\sqrt{2}xy + 2y^2 = 1$ の標準形を求め, 解の軌跡を表す楕円を描け. ここで, 楕円の長軸と短軸の傾きと長さを図中に記入すること.

3) 4次元実数空間上のベクトル a_1, a_2, a_3, a_4 を

$$a_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 0 \\ 4 \end{bmatrix}, a_2 = \begin{bmatrix} -1 \\ 1 \\ 3 \\ -3 \end{bmatrix}, a_3 = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ -5 \\ -2 \end{bmatrix}, a_4 = \begin{bmatrix} -1 \\ -9 \\ -1 \\ -4 \end{bmatrix}$$

とする. a_1, a_2 の張る部分空間を W_1 とし, a_3, a_4 の張る部分空間を W_2 とするとき, 共通部分 $W_1 \cap W_2$ の基底ベクトルを求めよ.

4) 2以上の自然数 n に対して次の正方行列を考える.

$$A_n = \begin{bmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 & \cdots & x_1^{n-1} \\ 1 & x_2 & x_2^2 & \cdots & x_2^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \cdots & \vdots \\ 1 & x_n & x_n^2 & \cdots & x_n^{n-1} \end{bmatrix}$$

この行列 A_n の行列式 $|A_n|$ が

$$|A_n| = \prod_{1 \leq i < j \leq n} (x_j - x_i)$$

となることを示せ.

3

以下の文字列探索に関する問い 1), 2) に答えよ。ただし、プログラミング言語は C 言語を用いている。各問いで対象とする文字列はアスキー文字のみ含んでいるものとする。

1) プログラム 1 は、力まかせのアルゴリズム (brute force algorithm) による文字列探索のプログラムである。これは、ある特定の文字列 (テキスト) の先頭に、探索で見つきたい文字列 (パターン) を重ね合わせ、1 文字ずつそれらが一致するかどうかを確かめる。一致しない文字があれば、パターンを 1 文字分だけ後ろにずらして、再びパターンとテキストを比較する。関数 `brute_force_search` の引数は、テキスト (`text`) とその長さ (`text_len`)、パターン (`pattern`) とその長さ (`pat_len`) である。探索が成功した場合はパターンが見つかった位置 (テキスト中でパターンの先頭に対応する位置。テキスト中の先頭文字を 1 文字目とする) を、探索が失敗した場合は -1 を返り値とする。以下の小問 a) ~ c) に答えよ。

- プログラム 1 中の空欄 `1` と `2` を埋めよ。なお、空欄 `1` は複数の文で構成してもよい。セミコロン抜けに注意せよ。
- テキストの長さを n 、パターンの長さを m としたとき、このアルゴリズムの平均時間計算量を n と m を用いてオーダー表記で表せ。
- 入力されるテキストやパターンが一般的な自然言語で書かれている場合の、実質的な平均時間計算量を、小問 b) で定義した n と m を用いて、オーダー表記で表せ。

プログラム 1

```
int brute_force_search(char text[], int text_len, char pattern[], int pat_len)
{
    int i, j;
    i = 0; j = 0;
    while (i < text_len && j < pat_len) {
        if (text[i] == pattern[j]) {
            i++; j++;
        } else {
            1
        }
    }
    return (j == pat_len) ? 2;
}
```

2) プログラム 2 は, Boyer-Moore のアルゴリズムによる文字列探索のプログラムである。これは, ある特定の文字列 (テキスト) の先頭に探索で見つけない文字列 (パターン) を重ね合わせ, パターンの末尾から先頭に向かって順番に文字を比較していく。パターンとテキストに不一致が見つければ, 不一致の原因になった文字に応じてパターンをずらす分量を決める。関数 `boyer_moore_search` の引数は, テキスト (`text`) とその長さ (`text_len`), パターン (`pattern`) とその長さ (`pat_len`) である。探索が成功した場合はパターンが見つかった位置 (テキスト中でパターンの先頭に対応する位置。テキスト中の先頭文字を 1 文字目とする) を, 探索が失敗した場合は -1 を返り値とする。なお, プログラム中の関数 `max` は, 二つの整数を引数として持ち, そのうち大きい方の値 (二つとも同じ値であれば, その値) を返り値として返すものである。以下の小問 a), b) に答えよ。

a) プログラム 2 中の空欄 ~ を埋めよ。

b) テキストの長さを n , パターンの長さを m と表す。入力されるテキストやパターンが一般的な自然言語で書かれている場合の, 実質的な平均時間計算量をオーダー表記で表せ。

プログラム 2

```
int boyer_moore_search(char text[], int text_len, char pattern[], int pat_len)
{
    int skip[128];
    int i, j;
    for (i = 0; i < 128; i++)
        skip[i] = ;
    for (i = 0; i < pat_len - 1; i++)
        skip[pattern[i]] = ;

    i = ;
    while (i < text_len) {
        j = pat_len - 1;
        while (text[i] == pattern[j]) {
            if (j == 0)
                return i;
            i--; j--;
        }
        i = i + max(skip[text[i]], );
    }
    return -1;
}
```