

H29-1

$$1) \begin{vmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & x & 1 & 2 \\ 1 & 3 & 2 & 3 \\ 1 & x^2 & 5 & 0 \end{vmatrix} = 0$$

$$(4式) = \begin{vmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & x & 1 & 2 \\ 1 & 3 & 2 & 3 \\ 1 & x^2 & 5 & 0 \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & x-1 & 1 & 1 \\ 0 & 2 & 2 & 2 \\ 0 & x^2-1 & 5 & -1 \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} x-1 & 1 & 1 \\ 2 & 2 & 2 \\ x^2-1 & 5 & -1 \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} x-1 & 1 & 1 \\ 2 & 2 & 0 \\ x^2-1 & 5 & -6 \end{vmatrix}$$

$$= -6 \cdot \begin{vmatrix} x-1 & 1 \\ 2 & 2 \end{vmatrix} = -6(x-1) \cdot 2 + 12 = \cancel{-6x+12+12} = 0$$

$$= -6(2(x-1)-2) = -6(2x-4)$$

$$= -12x + 24$$

$$\underline{x=2}$$

$$2) A = \begin{pmatrix} 2 & 2 \\ 2 & 5 \end{pmatrix}$$

a) Aを対角化する正規直交行列.

Aの固有値λを求める.

$$|\lambda E - A| = \begin{vmatrix} \lambda-2 & -2 \\ -2 & \lambda-5 \end{vmatrix} = (\lambda-2)(\lambda-5) - 4 = \lambda^2 - 7\lambda + 6 = 0$$

$$(\lambda-6)(\lambda-1) = 0$$

λ=1, 6.

(A-E)x=0 を解く.

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = 0 \quad \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 4 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$x+2y=0 \quad y=t \text{ とおく}$$

$$x = t \begin{pmatrix} -2 \\ 1 \end{pmatrix} \quad \text{よって } \lambda=1 \text{ の固有空間の基底}$$

$$u = \begin{pmatrix} -2 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$\lambda = 6$  のとき

$$(A - 6E) = \begin{pmatrix} -4 & 2 \\ 2 & -1 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$2x - y = 0 \quad x = t \text{ とおく.}$$

$$x = t \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix} \quad \text{よって 基底} \left\langle \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix} \right\rangle$$

$$p_1 = \begin{pmatrix} -2 \\ 1 \end{pmatrix}, \quad p_2 = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}$$

$$p'_1 = \frac{1}{\sqrt{5}} \begin{pmatrix} -2 \\ 1 \end{pmatrix}, \quad p'_2 = \frac{1}{\sqrt{5}} \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}$$

$$\text{よって 正規直交行列 } U = \frac{1}{\sqrt{5}} \begin{pmatrix} -2 & 1 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}$$

b) 任意の自然数  $n$  について  $A^n$  を求めよ.

$$U^{-1} A U = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 6 \end{pmatrix}$$

$$U^{-1} = \frac{1}{\begin{vmatrix} 2 & -1 \\ -1 & -2 \end{vmatrix}} \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & -2 \end{pmatrix} = \frac{1}{\sqrt{5}} \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & -2 \end{pmatrix}$$

$$= -\frac{1}{\sqrt{5}} \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & -2 \end{pmatrix}$$

$$U^{-1} = \frac{1}{\frac{1}{\sqrt{5}}(ad-bc)} \begin{pmatrix} d & -b \\ -c & a \end{pmatrix}$$

$$= \frac{1}{\frac{1}{\sqrt{5}}(-5)} \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & -2 \end{pmatrix}$$

$$= -\frac{1}{\sqrt{5}} \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & -2 \end{pmatrix}$$

$$A^n = U \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 6^n \end{pmatrix} U^{-1}$$

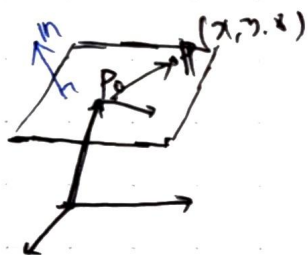
$$= -\frac{1}{5} \begin{pmatrix} -2 & 1 \\ 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 6^n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & -2 \end{pmatrix}$$

$$= -\frac{1}{5} \begin{pmatrix} -2 & 6^n \\ 1 & 2 \cdot 6^n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & -2 \end{pmatrix} = -\frac{1}{5} \begin{pmatrix} -4 - 6^n & 2 + 2 \cdot 6^n \\ 2 - 2 \cdot 6^n & -1 - 4 \cdot 6^n \end{pmatrix}$$

$$= \frac{1}{5} \begin{pmatrix} 6^n + 4 & 2 \cdot 6^n - 2 \\ 2 \cdot 6^n - 2 & 4 \cdot 6^n + 1 \end{pmatrix}$$

3)  $P_0(x_0, y_0, z_0)$  とこれを通らない直線  $\frac{x-x_1}{u} = \frac{y-y_1}{v} = \frac{z-z_1}{w}$  を含む平面の方程式も求める。

a) 点  $P_0$  を含む任意の平面を表す方程式



$$\begin{aligned}\vec{r} &= \vec{r}_0 + t\vec{a} \\ &= \begin{pmatrix} x_0 \\ y_0 \\ z_0 \end{pmatrix} + t \begin{pmatrix} a \\ b \\ c \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_0 + ta \\ y_0 + tb \\ z_0 + tc \end{pmatrix}\end{aligned}$$

法線ベクトルに  $\frac{1}{\sqrt{a^2+b^2+c^2}}(a, b, c)$  とおく。

$$\vec{r} \cdot \vec{n} = 0$$

$$(\vec{r} - \vec{r}_0) \cdot \vec{n} = 0$$

$$(x-x_0) \cdot a + (y-y_0) \cdot b + (z-z_0) \cdot c = 0$$

$$a(x-x_0) + b(y-y_0) + c(z-z_0) = 0 \quad \dots (Eq. 1)$$

b) Eq. 1 が  $x_1, y_1, z_1$  を含むことを表す式

$$a(x_1-x_0) + b(y_1-y_0) + c(z_1-z_0) = 0$$

c) Eq. 1 が上記の直線と平行であることを表す式。

$$\frac{x-x_1}{u} = \frac{y-y_1}{v} = \frac{z-z_1}{w}$$

つまり、この直線の方向ベクトル

$$\vec{a} = (u, v, w)$$

$$\vec{a} = (u, v, w)$$

$$\vec{r} = \vec{r}_1 + t\vec{a}$$

Eq. 1 の法線  $\vec{n} = (a, b, c)$  あり。

$$\vec{a} \perp \vec{n} \Leftrightarrow \vec{a} \cdot \vec{n} = 0$$

$$t = \frac{x-x_1}{u} = \frac{y-y_1}{v} = \frac{z-z_1}{w}$$

$$au + bv + cw = 0$$

d) 求める~~方程式~~の平面の方程式

$$\begin{vmatrix} x-x_0 & y-y_0 & z-z_0 \\ x_1-x_0 & y_1-y_0 & z_1-z_0 \\ u & v & w \end{vmatrix} = 0$$

求める方程式は.

~~$a(x-x_0)+b(y-y_0)+c(z-z_0)=0$~~

$$a(x-x_0)+b(y-y_0)+c(z-z_0)=0$$

$$a(x_1-x_0)+b(y_1-y_0)+c(z_1-z_0) \neq 0$$

$$au+bv+cw=0$$

(4式)

$$= (x-x_0)(y_1-y_0)w + (y-y_0)(z_1-z_0)u + (z-z_0)(x_1-x_0)v \\ - (x_1-x_0)(z-z_0)v - (y-y_0)(x_1-x_0)w - (z-z_0)(y_1-y_0)u$$

$$= w \{ (x-x_0)(y_1-y_0) - (y-y_0)(x_1-x_0) \} \\ + u \{ (y-y_0)(z_1-z_0) - (z-z_0)(y_1-y_0) \} \\ + v \{ (z-z_0)(x_1-x_0) - (x-x_0)(z_1-z_0) \} = 0$$

$$= \{ w(y_1-y_0) - u(z_1-z_0) \} (x-x_0) \\ + \{ u(z_1-z_0) - w(x_1-x_0) \} (y-y_0) \\ + \{ v(x_1-x_0) - u(y_1-y_0) \} (z-z_0) = 0$$

よって

$$a = \{ w(y_1-y_0) - u(z_1-z_0) \}$$

$$b = \{ u(z_1-z_0) - w(x_1-x_0) \}$$

$$c = \{ v(x_1-x_0) - u(y_1-y_0) \}$$

と ~~なる~~.  
~~なる~~  $x, y, z$ .

a) おり  $P_0$  を含む任意の平面の形をしており,

b)  $x = x_1$  を代入しても 0 になるので,  $P_1 = (x_1, y_1, z_1)$  を含む.

c) おり,  $au + bu + cw = 0$  を満たすので, 直線と平行である.

めで与えられた行列式を含めた方程式は

求めたい平面の方程式である.



H29-2

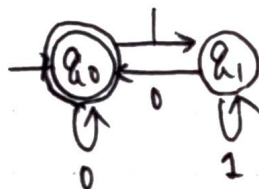
$$M = (Q, \Sigma, \delta, q_{\text{init}}, F)$$

$$\Sigma = \{0, 1\}$$

1) 偶数のみを受理する 2 状態  $Q = \{q_0, q_1\}$ ,  $q_{\text{init}} = q_0$

A1

$\delta$	0	1
$q_0$	$q_0$	$q_1$
$q_1$	$q_1$	$q_0$



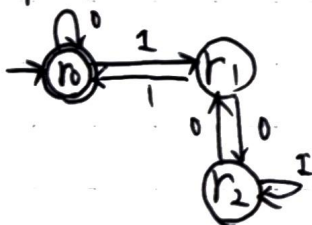
2) 奇数のみ受理

A1 の  $F \in F = \{q_1\}$  に変更

3) 3 の倍数のみを受理する DFA

$$Q = \{~~r_0, r_1, r_2~~, r_0, r_1, r_2\}, q_{\text{init}} = r_0$$

$$F = \{r_0\}$$



$$3k \quad \begin{matrix} 0 \\ 6k \end{matrix} \rightarrow r_0$$

$$3k+2 \quad \begin{matrix} 0 \\ 6k+4 \end{matrix} \rightarrow r_1$$

$$1 \quad 6k+1 \rightarrow r_1$$

$$1 \quad 6k+5 \rightarrow r_2$$

$$3k+1 \quad \begin{matrix} 0 \\ 6k+2 \end{matrix} \rightarrow r_2$$

$$1 \quad 6k+3 \rightarrow r_0$$

A2

$\delta$	0	1
<del><math>r_0</math></del>	<del><math>r_0</math></del>	<del><math>r_1</math></del>
<del><math>r_1</math></del>	<del><math>r_2</math></del>	<del><math>r_0</math></del>
<del><math>r_2</math></del>	<del><math>r_1</math></del>	<del><math>r_2</math></del>

4) A1 と A2 の積をとることによって 6 の倍数のみを受理する DFA.

新たに A1 の状態と A2 の状態を組み合わせる

$$Q = \{~~r_0, q_0, r_1, q_1, r_2, q_2, r_0, q_0, r_1, q_1, r_2, q_2~~\}$$

$$Q = \{q_0r_0, q_1r_1, q_0r_2, q_1r_0, q_0r_1, q_1r_2\}$$

とする。  ~~$q_i$  は 2 で割った余りが  $i$  である~~。  $q_i, r_j$  はそれぞれ 2, 3 で割った余りが

い) であることも表している。

そして入力0,1に対する遷移については

$q_0, r_3$ で別々に考えれば  
良い。

~~$q_0, r_1$~~   
 ~~$q_0, r_2$~~

$\delta$	0	1
0	$q_0, r_0$	$q_1, r_1$
1	$q_1, r_1$	$q_0, r_2$
2	$q_0, r_2$	$q_1, r_2$
3	$q_1, r_0$	$q_0, r_0$
4	$q_0, r_1$	$q_1, r_2$
5	$q_1, r_2$	$q_0, r_1$

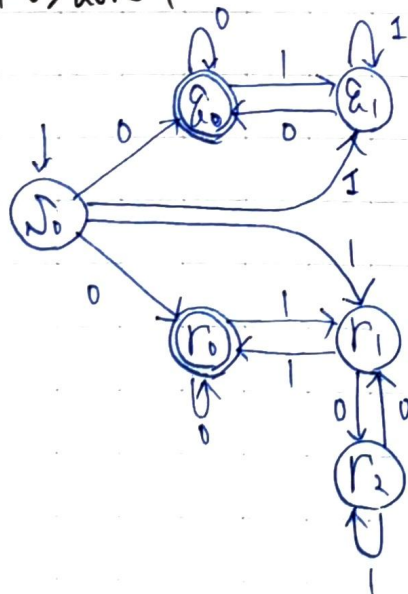
$$F = \{q_0, r_0\}$$

3)  $A_1$ と $A_2$ の和を取ることにより、偶数or 3の倍数のみを受理する ~~DFA~~ NFA  
 $q_{init} = s_0 (= q_0, r_0)$

4) と同様に  $Q = \{q_0, r_0, q_1, r_1, q_2, r_2\}$  と定義し、  
 遷移状態遷移関数  $\delta$  は5)と同じである。

~~$F = \{q_0, r_0, q_1, r_1, q_2, r_2\}$~~   $F = \{q_0, r_0, q_1, r_1, q_2, r_2\}$

$$F = \{q_0, r_0, q_1, r_1, q_2, r_2\}$$



8  
 2の倍数のDFAと  
 3の倍数のDFAに  
 分ける。  
 非決定性

6)  $A_4$  と等価な DFA

先ほども 5) で間違えて書いてしまったやつ。



H29-3

## 部分和问题

$A = \{a_0, \dots, a_{n-1}\}$  と正の数  $k$  が与えられたとき、

$A$  の中から要素を選んで、 $k$  に等しくできる  $\rightarrow 1$

できない  $\rightarrow 0$

1)

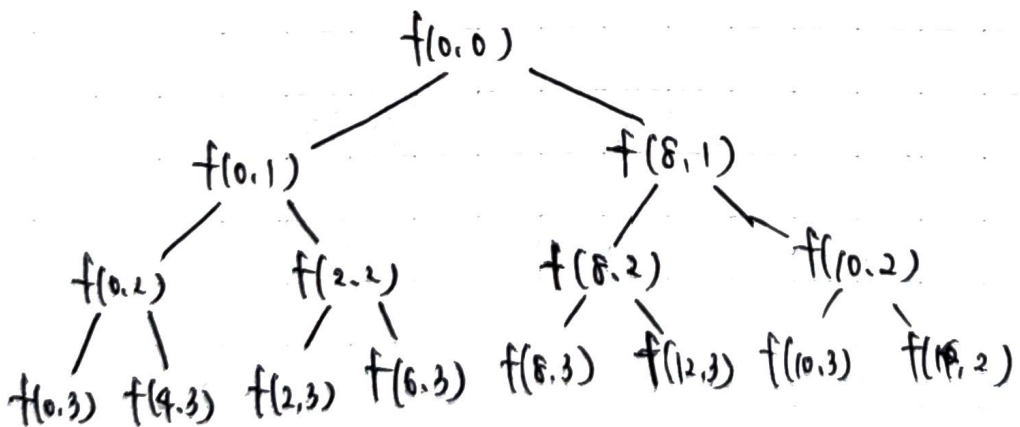
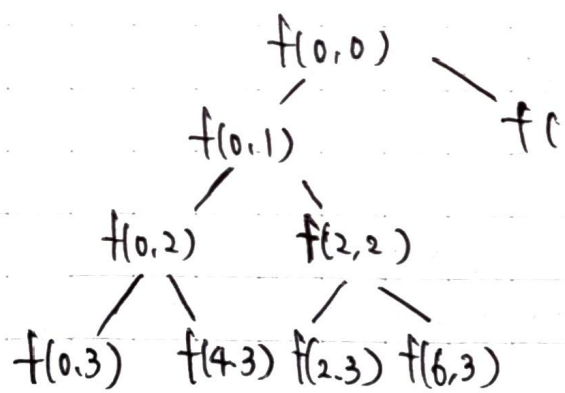
```
int f(int s, int i) {
    if (i == n) { return s == k; }
    else { return f(s, i+1) || f(s+a[i], i+1); }
}
```

a)  ~~$a = [8, 2, 4]$~~   $a = [8, 2, 4]$ ,  $n=3$ ,  $k=7$

$f(0,0) \rightarrow 0$

b) 実行が終了するまでの呼び出し関係。

$f(0,0)$   
 $s=0, i=0,$   
 $f(0,1) \parallel \dots$   
 $f(0,2) \parallel f($   
 $f(0,3) \parallel f(4,3)$



c) 関数  $f$  の 2 つの引数  $s, i$  は何を表しているか

$s$  は部分和。

$i$  は配列  $a$  のインデックス。

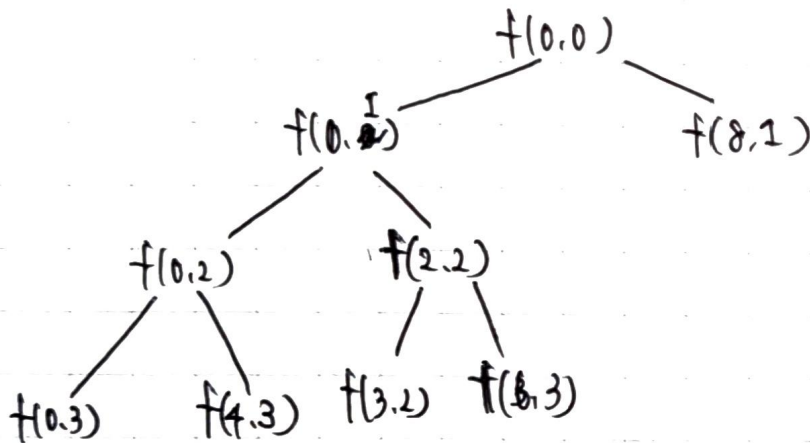
2)

if (  $\textcircled{1}$  > k ) { return 0; }

↓

a)  $\textcircled{1} = j$

b)  $a = [8, 2, 4]$



c)

部分和を計算する際に  $k$  の値を超えているものは、途中で計算するのを辞めている。

3) 再帰を呼び出さない。

a)  $A = \{a_0, a_1, \dots, a_{n-1}\}$ ,  $A' = \{a_0, a_1, \dots, a_{n-2}\}$

$\sum_{a \in T} a = k$  となる  $A$  の部分集合  $T (T \subseteq A)$  が存在する

⇕

$\sum_{a \in U} a = k$  である  $A'$  の部分集合  $U (U \subseteq A')$  が存在する

or

$\sum_{a \in V} a = k - a_{n-1}$  である  $A'$  の部分集合  $V (V \subseteq A')$  が存在する。

~~もし~~  $A$  の部分和で  $k$  を作るならば、 $A$  から  $a_{n-1}$  を除いた  $A'$  で  $k$  を作るか、 $k - a_{n-1}$  を作るかのどちらかになる。

b)

```

int g(void) {
    int i, j;
    b[0][0] = 1;
    for(i=0; i<n; i++) {
        for(j=1; j<=k; j++) { b[i][j] = 0; }
        for(j=0; j<=k; j++) {
            if(③) { b[i][j] = 1; }
            if(i>0) {
                if(b[i-1][④]) { b[i][j] = 1; }
                if(j<=a[i]) {
                    if(b[i-1][⑤]) { b[i][j] = 1; }
                }
            }
        }
        j = a[i]
    }
    return b[n-1][k];
}

```

a[i] == j

②: a[i] < k  
 ④: j  
 ⑤: j - ~~a[i]~~  
 j - a[i]

c) a = [8, 2, 4], n=3, k=6, g()

	0	1	2	3	4	5	6
0	1	0	0	0	0	0	0
1	1	0	X1	0	0	0	0
2	1	0	1	0	X1	0	X1

g, r

	0	1	2	3	4	5	6
0	1	0	0	0	0	0	0
1	1	0	1	0	0	0	0
2	1	0	1	0	1	0	1

<i=0>  
 a[i] < k ?  
 <i=1>  
 a[i]  
 <i=2>  
 a[2] = 4

d)  $b[i][j]$  の値が 1 になると、

$a[0] \dots a[i]$  の部分和で  $j$  を作る事ができる。

e) 計算時間の観点からどちらが優れているか。

図 3.1 のプログラムは、 $k$  の値を超えている場合も最後まで実行だが

図 3.2 のプログラムは範囲も  $0 \leq j \leq k$  とおき、計算回数を減らしている。