

H29-1

1)

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

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

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

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

$$= -12x + 24$$

$$\underline{x=2}$$

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

a) A を対角化する正規直行行列.

A の固有値を求める.

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

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

$$\lambda = 1, 6.$$

$$(A - \lambda E)x = 0 \quad \text{を解く}.$$

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

$$x + 2y = 0 \quad y = t \text{ とおこう}$$

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

$$P_1 = \begin{pmatrix} -2 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\lambda = 6 \text{ の } r=2$$

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

$$2x - y = 0 \quad x = t \text{ とおき。}$$

$$x = t \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix} \quad \text{また 基底 } \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix} \right\}$$

$$P_1 = \begin{pmatrix} -2 \\ 1 \end{pmatrix}, \quad P_2 = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}$$

$$P_1' = \frac{1}{\sqrt{5}} \begin{pmatrix} -2 \\ 1 \end{pmatrix}, \quad P_2' = \frac{1}{\sqrt{5}} \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}$$

$$\text{よって 正規直行行列 } V = \frac{1}{\sqrt{5}} \begin{pmatrix} -2 & 1 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}$$

b) 任意の自然数 n に対して、 A^n を求めよ。

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

$$V^{-1} = \frac{1}{4-1} \cancel{\begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & -2 \end{pmatrix}} = \frac{1}{3} \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & -2 \end{pmatrix}$$

$$= -\frac{1}{3} \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & -2 \end{pmatrix}$$

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

$$= -\frac{1}{3} \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 6^n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & -2 \end{pmatrix}$$

$$= -\frac{1}{3} \begin{pmatrix} -2 & 6^n \\ 1 & 2 \cdot 6^n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & -2 \end{pmatrix} = -\frac{1}{3} \begin{pmatrix} -4 \cdot 6^n & 2 \cdot 6^n \\ 2 - 2 \cdot 6^n & -1 - 4 \cdot 6^n \end{pmatrix}$$

$$= \frac{1}{3} \begin{pmatrix} 6^n + 4 & 2 \cdot 6^n - 2 \\ 2 \cdot 6^n - 2 & 4 \cdot 6^n + 1 \end{pmatrix}$$

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

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

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

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

a) 点 P_0 を含む任意の平面を表す方程式



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

法線ベクトル $n = (a, b, c)$ とおく.

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

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

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

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

b) EqI が x_1, y_1, z_1 を含む式を表す式

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

c) EqI が上記の直線と平行である式を表す式.

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

つまり、この直線の方向ベクトル

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

$$\begin{array}{c} P_1 \\ (x_1, y_1, z_1) \end{array} \xrightarrow{\vec{a} = (u, v, w)} \vec{P}(x, y, z)$$

$$\vec{P} = \vec{P}_1 + t\vec{a} \\ \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1 \\ y_1 \\ z_1 \end{pmatrix} + t \begin{pmatrix} u \\ v \\ w \end{pmatrix}$$

EqI の法線 $n = (a, b, c)$ とし、

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

$$t = \frac{x_1 - x_0}{u} = \frac{y_1 - y_0}{v} = \frac{z_1 - z_0}{w}$$

$$\underline{au + bv + cw = 0}$$

d) 求める方程式の平面の方程式

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

求めたい方程式は

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

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

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

~~$+ u$~~ .

$$au + b\cancel{v} + cw = 0$$

(4式)

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

$$= w \{ (x-x_0)(y_1-y_0) - (y-y_0)(x_1-x_0) \}$$

$$+ u \{ (y-y_0)(z_1-z_0) - (z-z_0)(y_1-y_0) \}$$

$$+ v \{ (z-z_0)(x_1-x_0) - (x-x_0)(z_1-z_0) \} = 0$$

$$= \{ w(y_1-y_0) - u(x_1-x_0) \} (x-x_0)$$

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

$$+ \{ v(x_1-x_0) - u(y_1-y_0) \} (z-z_0)$$

∴ τ^*

$$a = \{ w(y_1-y_0) - u(x_1-x_0) \}$$

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

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

~~$v \neq 0$~~ .

$x \neq x_0, y \neq y_0, z \neq z_0$.

- a) すり P_0 を含む任意の平面の形をしており、
- b) $x=x_1$ を入れても 0 になるので $P_1=(x_1, y_1, z_1)$ を含む。
- c) すり、 $ax+by+cz=0$ を満たすので、直線と平行である。
ここ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

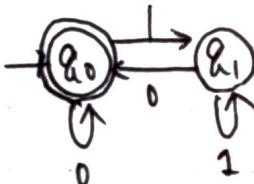
$$M = (Q, \Sigma, \delta, q_{\text{init}}, F)$$

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

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

A_1

δ	0	1
q ₀	q ₀	q ₁
q ₁	q ₀	q ₁



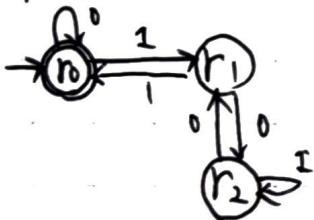
2) 奇数のみ受理

$A_1 \cap F \subseteq F = \{q_1\}$ に変更

3) 3の倍数のみを受理する DFA

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

$$F = \{r_0\}$$



$$\begin{array}{lll}
 3k & \overset{0}{\cancel{6k}} \rightarrow r_0 & \overset{0}{\cancel{6k+2}} \rightarrow r_1 \\
 & \overset{1}{\cancel{6k+1}} \rightarrow r_1 & \overset{1}{\cancel{6k+5}} \rightarrow r_2 \\
 3k+1 & \overset{0}{\cancel{6k+2}} \rightarrow r_2 & \\
 & \overset{1}{\cancel{6k+3}} \rightarrow r_0 &
 \end{array}$$

A_2

δ	0	1
r ₀	r ₀	r ₁
r ₁	r ₂	r ₀
r ₂	r ₁	r ₂

4) A_1 と A_2 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 A_1 の状態と A_2 の状態を組み合わせた

$$Q = \{\overline{r_0q_0, r_0q_1, r_1q_0, r_1q_1, r_2q_0, r_2q_1}\}$$

$$Q = \{q_0r_0, q_0r_1, q_1r_0, q_1r_1, q_2r_0, q_2r_1\}$$

である。~~2で割り切れる~~。 q_0, r_0 はそれぞれ 2, 3で割った余りが

じ」とあることを表している。

そこで入力0.1に対する遷移については
~~失敗~~ ~~失敗~~ f_0, f_1 で満足に考えれば
良い。

<u>hoto</u>	<u>g</u>	0	1
<u>g, r₁</u>	0	hoto	hoto h ₁ r ₁
<u>g, o r₂</u>	1	h ₁ r ₁	h ₀ r ₂ h ₁ r ₀
	2	h ₀ r ₂	h ₀ r ₁ h ₁ r ₂
	3	h ₁ r ₀	h ₀ r ₀ h ₁ r ₁
	4	h ₀ r ₁	h ₀ r ₂ h ₁ r ₀
	5	h ₁ r ₂	h ₀ r ₁ h ₁ r ₂

$$F = \{g_{k_0} r_0\}$$

- 5) A_1 と A_2 の和を取ることにより、偶数or3の倍数のみを受理する DFA

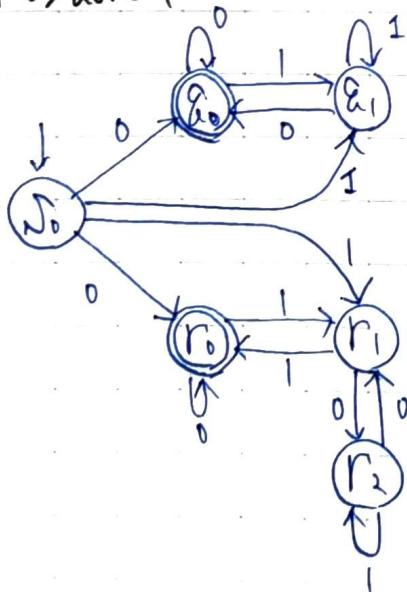
$$q_{\text{init}} = s_0 \quad (= q_0 r_0) \quad \text{NFA}$$

4) \forall 同様に $Q = \{q_0r_0, q_1r_1, q_0r_2, q_1r_0, q_2r_1, q_1r_2\}$ を定義し、

遷状態遷移関数 μ は)と同じである。

■■■ 既にあるいは今どちらかへ含まれれば受理状態となる。

$$F = \{ \underset{\text{1}}{\varrho_0 r_0}, \underset{\text{2}}{\varrho_0 r_2}, \underset{\text{3}}{\varrho_1 r_0}, \underset{\text{4}}{\varrho_1 r_2} \}$$



B. 俗語

3の倍数、DFAに

分子 非决定性

6) A_4 等価な DFA

先ほど 5) で 間違えて書いてちゃったやつ。

1. $\{0, 1\}^*$ の言語

2. 末尾の 0 が偶数個の言語

3. 末尾の 0 が奇数個の言語

4. 末尾の 1 が偶数個の言語

5. 末尾の 1 が奇数個の言語

6. 末尾の 0 が 0 個の言語

7. 末尾の 0 が 1 個の言語

8. 末尾の 0 が 2 個の言語

9. 末尾の 0 が 3 個の言語

10. 末尾の 0 が 4 個の言語

11. 末尾の 0 が 5 個の言語

12. 末尾の 0 が 6 個の言語

H29-3

部分和問題

$A = \{a_0, \dots, a_{n-1}\}$ と 正の数列が与えられたとき。

A の中から要素を選んで、 k に等しくできること → 1
できない → 0

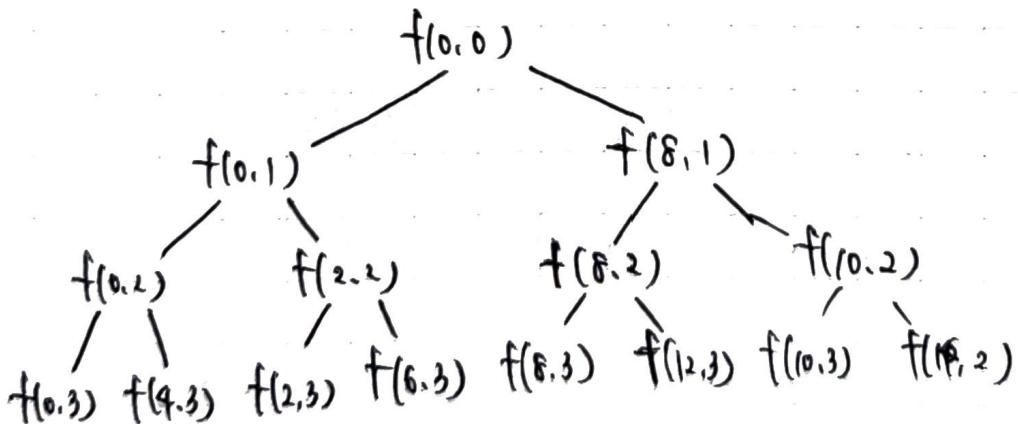
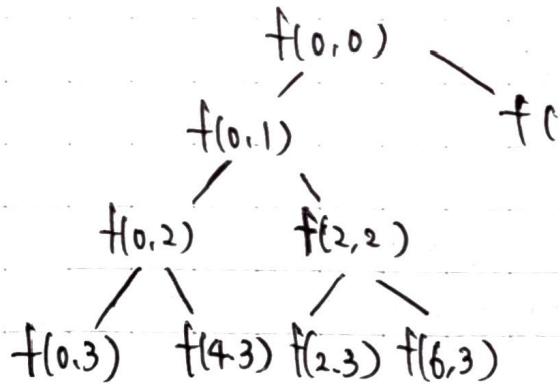
1)

```
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) ~~if~~ $a = [8, 2, 4]$, $n=3$, $k=7$
 $f(0, 0) \rightarrow 0$

b) 実行が終了するまでの呼び出し関係。

$f(0, 0)$
 $s=0, i=0,$
 $f(0, 1) \parallel \dots$
 $f(0, 2) \parallel f($
 $\underbrace{f(0, 3)}_0 \parallel \underbrace{f(4, 3)}_0$

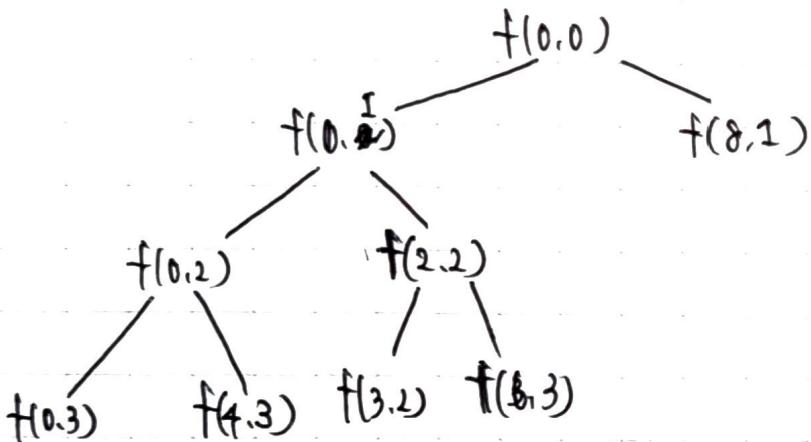


c) 関数 f の 2 つの引数 s, i は何を表しているか
 s は 部分和。
 i は 配列 A の インデックス。

2)

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

- a) $\boxed{\textcircled{1}} = 5$
 b) $A = [8, 2, 4]$



c)

部分和を計算する際に k の値を超えていきるのは、途中で計算するのを辞めています。

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



$\sum_{a \in V} a = k$ である A' の部分集合 $V(V \subseteq A')$ 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 を作れるならば、 A から a_{n-1} を除いた A' で k を作れるか、 $k - a_{n-1}$ を作れるかがならぬ。

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(  $\boxed{③}$  ) { b[i][j] = 1; }
            if(i>0) {
                if(b[i-1][ $\boxed{④}$ ]) { b[i][j] = 1; }
                if(j ≥ a[i]) {
                    if(b[i-1][ $\boxed{⑤}$ ]) { b[i][j] = 1; }
                    |
                    j - a[i]
                }
            }
        }
    }
    return b[n-1][k];
}
```

$$a[i] == j$$

$$\boxed{③}: a[i] < k$$

$$\boxed{④}: j$$

$$\boxed{⑤}: j - a[i]$$

$$\langle i \geq 0 \rangle$$

$$a[i] < k ?$$

$$\langle i = 2 \rangle$$

$$a[1]$$

$$\langle i = 2 \rangle$$

$$a[2] = 4$$

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

	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

d) $b[i][j]$ の値が I にならぬ。
 $a[0] \dots a[i]$ の部分和で J を作るにはどうぞ。

e) 計算時間の観点からどちらが優れいすか。

図3.1のプログラムは、 k の値を超えてる場合を
最後まで実行するのが

図3.2のプログラムは範囲を $0 \leq j \leq k$ とすれば
計算回数を減らしている。