

2020-1

1)

$$a) \lim_{x \rightarrow \infty} \{ \log(2x+3) - \log(x) \}$$

$$= \lim_{x \rightarrow \infty} \left\{ \log\left(\frac{2x+3}{x}\right) \right\} = \underline{\log 2}$$

$$b) \lim_{x \rightarrow 0} \frac{1 - \cos x}{x \sin x} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{1 - \cos^2 x}{x \sin x} \cdot \frac{1}{1 + \cos x}$$

$$= \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x}{x} \cdot \frac{1}{1 + \cos x} = \underline{\frac{1}{2}}$$

$$c) \lim_{x \rightarrow 0} \frac{e^{3x} - \cos x}{x} \quad \square \text{ロウルの定理を.}$$

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{e^{3x} - \cos x}{x} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{(e^{3x} - \cos x)'}{x'} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{3e^{3x} + \sin x}{1} = \underline{3}$$

2)

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ x & 2 & 1 \\ x^2 & 3 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 31 & 23 & 17 \\ 0 & 11 & 11 \\ 0 & 4 & 5 \end{pmatrix}$$

$$\begin{vmatrix} 1 & 0 & 0 \\ x & 2 & 1 \\ x^2 & 3 & 2 \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} 31 & 23 & 17 \\ 0 & 11 & 11 \\ 0 & 4 & 5 \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 2 & 1 \\ 3 & 2 \end{vmatrix} \times \begin{vmatrix} 11 & 11 \\ 4 & 5 \end{vmatrix}$$

$$= 1 \times 31 \times (55 - 44)$$

$$= 31 \times 11 = \underline{341}$$

$$\frac{31}{341}$$

3) 確率密度関数 $f_X(x)$ ~~分散~~ 分散 $V(X)$, 累積分布関数 $F_X(x)$

$$\left(\lim_{x \rightarrow 0} x^n \log(x) = 0 \right)$$

$$f_X(x) = \begin{cases} -4x \log(x) & 0 < x \leq 1 \\ 0 & x \leq 0, 1 < x \end{cases}$$

$$\star \quad E(X) = \int_{-\infty}^{\infty} x f_X(x) dx = \int_{-\infty}^0 0 dx + \int_0^1 -4x^2 \log(x) dx = -4 \int_0^1 \left(\frac{1}{3} x^3 \right)' \log(x) dx$$

$$= -4 \left[\frac{1}{3} x^3 \log(x) \right]_0^1 + 4 \int_0^1 \frac{1}{3} x^2 dx = \frac{4}{3} \left[\frac{1}{3} x^3 \right]_0^1 = \frac{4}{9}$$

$$E(X^2) = \int_{-\infty}^{\infty} x^2 f_X(x) dx = \int_0^1 -4x^3 \log(x) dx = -[x^4 \log(x)]_0^1 + \int_0^1 x^3 dx$$

$$= \left[\frac{1}{4} x^4 \right]_0^1 = \frac{1}{4}$$

$$\star, \quad V(X) = E(X^2) - [E(X)]^2 = \frac{1}{4} - \left(\frac{4}{9} \right)^2 = \frac{1}{4} - \frac{16}{81} = \frac{81-64}{324} = \frac{17}{324}$$

累積分布関数

$$\star \quad (i) x \leq 0 \text{ のとき } F_X(x) = 0$$

$$(ii) 1 < x \text{ " } F_X(x) = 1$$

$$(iii) 0 < x \leq 1 \text{ のとき}$$

$$F_X(x) = \int_{-\infty}^x f_X(x) dx = \int_0^x f_X(x) dx = \int_0^x -4x \log(x) dx = -4 \left[\frac{1}{2} x^2 \log(x) \right]_0^x$$

$$+ 4 \int_0^x \frac{1}{2} x dx$$

$$= -2x^2 \log(x) + 4 \left[\frac{1}{4} x^2 \right]_0^x$$

$$= -2x^2 \log(x) + x^2$$

$$= x^2 (1 - 2 \log(x))$$

$$\star, \quad F_X(x) = \begin{cases} 0 & (x \leq 0) \\ x^2 (1 - 2 \log(x)) & (0 < x \leq 1) \\ 1 & (1 < x) \end{cases}$$

4) $\frac{1}{1000}$ で不良品.

A: 不良品である

B: 不良品と判定

不良品でないものを $\frac{4}{5}$ で不良品と判定,
 $\frac{1}{5}$ で不良品と判定

$$P(A) = \frac{1}{1000}, \quad P(B|A) = \frac{99}{100}, \quad P(B|\bar{A}) = \frac{4}{5}, \quad P(B|\bar{A}) = \frac{1}{5}$$

不良品と判定した製品が、不良品である確率 $P(A|B)$

$$P(A|B) = \frac{P(A, B)}{P(B)}$$

$$P(A, B) = P(B|A) \cdot P(A)$$

~~$$P(A, B) = P(B|A)$$~~

$$P(B) = P(B|A) \cdot P(A) + P(B|\bar{A}) \cdot P(\bar{A})$$

よって

$$P(A|B) = \frac{P(B|A) \cdot P(A)}{P(B|A) \cdot P(A) + P(B|\bar{A}) \cdot P(\bar{A})}$$

$$= \frac{\frac{99}{100} \cdot \frac{1}{1000}}{\frac{99}{100} \cdot \frac{1}{1000} + \frac{4}{5} \cdot \frac{999}{1000}}$$

$$= \frac{99}{99 + 80 \cdot 999}$$

$$= \frac{11}{11 + 80 \cdot 111}$$

$$= \frac{\frac{99}{100} \cdot \frac{1}{1000}}{\frac{99}{100} \cdot \frac{1}{1000} + \frac{1}{5} \cdot \frac{999}{1000}}$$

$$= \frac{99}{99 + 20 \cdot 999}$$

$$= \frac{11}{11 + 20 \cdot 111} = \frac{11}{2231}$$

$$\approx 0.49\% \approx 0.50\%$$

$$\begin{array}{r} 2231 \overline{) 11100} \\ \underline{11100} \\ 00000 \\ \underline{00000} \\ 00000 \\ \underline{00000} \\ 00000 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 111 \\ 2220 \\ \hline 2231 \end{array}$$

5) ホケット A, B, C, D に区切られたルーレット

その確率 $\frac{1}{4}$ A に 4 回 入った.

仮説「このルーレットは A に ~~入~~ ^入 りやすい」, 有意水準 5%,
~~本で~~ ^{本で} 起る.

帰無仮説 $H_0: P(A) = \frac{1}{4}$

対立仮説 $H_1: P(A) > \frac{1}{4}$

$$P(X=4) = 5 \cdot 4 \left(\frac{1}{4}\right)^4 \cdot \left(\frac{3}{4}\right) = 5 \cdot \frac{3}{4^5} = \frac{15}{1024}$$

$$P(X=5) = \left(\frac{1}{4}\right)^5 = \frac{1}{1024}$$

$$\text{よって } P(X \geq 4) = \frac{16}{1024} = \frac{1}{2^4} = \frac{1}{64}$$

$\frac{1}{64} < 0.05$ より 帰無仮説は棄却.

2020-2

1) $\psi : (\neg P_0 \rightarrow \neg P_1) \wedge (\neg P_1 \rightarrow P_0)$

P_0	P_1	$\neg P_0$	$\neg P_1$	$\neg P_0 \rightarrow \neg P_1$	$\neg P_1 \rightarrow P_0$	ψ	
F	F	T	T	T	F	F	(3)
F	T	T	F	F	T	F	(1)
T	F	F	T	T	T	T	(4)
T	T	F	F	T	T	T	(2)

b) ψ はトタジエでない。

c) ψ は P_0 が T, P_1 が F のときに T となるので 充足可能。

2) 自然演繹

a)

仮定: $(P_1 \wedge P_2) \wedge P_3$ 結論: $P_1 \wedge (P_2 \wedge P_3)$

$$\begin{array}{c}
 \frac{(P_1 \wedge P_2) \wedge P_3}{P_1 \wedge P_2} \wedge E_L \quad \frac{(P_1 \wedge P_2) \wedge P_3}{P_2} \wedge E_R \quad \frac{(P_1 \wedge P_2) \wedge P_3}{P_3} \wedge E_R \\
 \frac{P_1 \wedge P_2}{P_1} \wedge E_L \quad \frac{P_2}{P_2 \wedge P_3} \wedge I \\
 \hline
 P_1 \wedge (P_2 \wedge P_3) \quad \wedge I
 \end{array}$$

b)

仮定: $P_1 \wedge P_2, P_1 \rightarrow (P_2 \rightarrow P_3)$ 結論: P_3

$$\begin{array}{c}
 \frac{P_1 \wedge P_2}{P_1} \wedge E_L \quad \frac{P_1 \wedge P_2}{P_2} \wedge E_R \quad \frac{P_1 \rightarrow (P_2 \rightarrow P_3)}{P_2 \rightarrow P_3} \rightarrow E \\
 \hline
 P_3 \quad \rightarrow E
 \end{array}$$

c) 命題の集合 $\{\neg P_0 \rightarrow \neg P_1, \neg P_1 \rightarrow P_0\}$ が矛盾するか、無矛盾か。

矛盾するかどうか。同時に真になる場合があるか？

1. a の真理値表より、同時に 1 になる行が存在するので
無矛盾。

3) 以下の論理式のモデルは存在するか。

a) $\exists x \exists y \exists z \neg(x=y) \wedge \neg(y=z) \wedge \neg(z=x)$

存在する。 各 x, y, z の値がそれぞれ異なる必要があるので、
少なくとも3つの値が必要。

よって、ユニバース濃度の最小値は3。

これ

b) $\exists x \forall y (x=y)$

ユニバースを $\{a\}$ と設定すると。

x と y は a しか取れないので、 $x=y$ が常に成り立つ。

4) 以下の成り立つか否か

$\vdash (\forall x \exists y P(x, y)) \rightarrow \exists x \forall y P(x, y)$

前者は ~~あり~~ あり

~~これ~~ 全ての x に対して y も選んでいるから。

従ってこの論理式は成り立たない。

後者はある x に x に対して y の3つに対して

$P(x, y)$ が成り立つ、と断言している。

2020-3

1) プログラム 3.1



~~選択ソート~~

バブルソート

プログラム 3.2

1. 選択ソート

配列の中から最小値を見つけ、それを先頭の要素と交換。
次に「0」を除いた配列で再帰的に行う。 $O(n^2)$

2. バブルソート

隣り合う要素を比較し、順番が逆であれば、入れ替える。

3. クイックソート

基準となるピボットを選んで、小さい要素を左、大きい要素を右に移動。

4. 挿入ソート

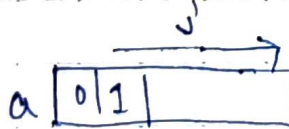
配列の要素を取り出し、それを適切な位置に挿入。

プログラム 3.1



バブルソート

プログラム 3.2



$tmp = a[i]$

$i = 0$

挿入ソート

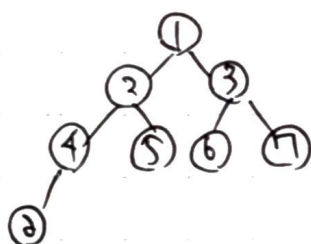
2) B-ツリー

a) ニ分ツリーにおいて、根以外の任意の節点の値が満たすべき条件、

~~左の子 < 任意の節点 < 右の子~~

子より親の節点の方が大きい。
+ (節点が結んでいる?)

b)



$$\lfloor \log_2 n \rfloor$$

c) 平均時間
最悪

$$I, O(n \log n)$$

$$\text{オ } \cancel{O(n^2)} \quad O(n \log n)$$

3)

a) ~~例~~ $\langle 1, 0, 4, 3, 2 \rangle$ の反転数.

~~$(4, 3), (4, 2) \rightarrow 2$ 個~~

$(1, 0), (4, 3), (4, 2), (3, 2) \rightarrow 4$ 個

b) $\{1, 2, \dots, n\}$ の中で反転数が最大.

$\langle n, n-1, \dots, 1 \rangle$

$$\sum_{i=1}^{n-1} (n-i) = \frac{n(n-1)}{2}$$

$$S = (n-1) + \dots + 1$$

$$2S = n \cdot (n-1) \quad S = \frac{1}{2} n(n-1)$$

$$\underline{\underline{\frac{1}{2} n(n-1)}}$$

c) 交換回数.

4) マージソート

配列を半分に分割。

それぞれの部分配列について、さらに再帰的に分割。

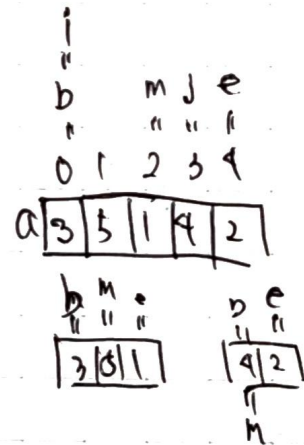
```
int a[5] = {3, 5, 1, 4, 2}, w[5];
mergeSort(a, 0, 4, w);
```

```
int mergeSort(int a[], int begin, int end, int w[]) {
    mid = (begin + end) / 2;
    i = begin, j = mid + 1, k, c = 0
```

```
    if (begin < end) {
        mergeSort(a, begin, mid, w);
        " (a, mid+1, end, w);
```

```
    for (k = begin; k <= end; ++k) {
        if (mid < i) {
            [A];
        } else if (end < j) {
            [B];
        } else {
            if (a[i] < a[j]) {
                [C];
            } else {
                [D];
            }
        }
    }
```

```
    for (k = begin to end, ++k) {
        [E];
    }
```



mergesort(a, 0, 4, w) :-

b = 0, e = 4, mid = 2

i = 0, j = 3, k = 0, c = 0

mergesort(a, 0, 2, w) :-

b = 0, e = 2, m = 1

~~for~~ i = 0, j = 2, k = 0, c = 0

mergesort(a, 0, 1, w),

b = 0, e = 1, m = 0

i = 0, j = 1

mergesort(a, 0, 0, w) → 0

mergesort(a, 1, 1, w) → 0

for(k = 0 ~ I)

<k=0>

else: a[i] = 3, a[j] = 5

a[k] = a[i++] i = 2 ... ~~1~~ c = 1

else

w[k] = a[j++]

b = 1

<k=1>

~~A~~. w[k] = a[j++]

~~A~~. w[k] = a[

1

w = [3, 5, ...] a = [3, 5, 1, 4, 2]

for ~~k~~ k

~~E~~. a[k] = w[k]

(a)

~~A~~: a[k] = w[k] = ~~a~~ a[j++] ~~t~~

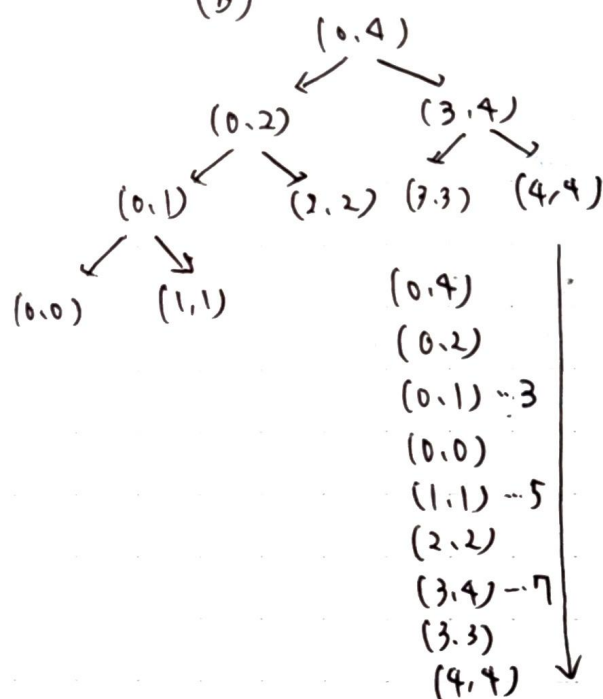
~~B~~ w[k] = a[i++] ~~+~~

~~C~~ w[k] = a[i++] ~~+~~

~~D~~ w[k] = a[j++] ~~t~~

~~E~~ a[k] = w[k] ~~+~~

(b)



c)

~~8~~

~~添加~~

~~4行目: int i = begin, j = mid + 1, k, c = 0, c1, c2;~~

~~8行目:~~

8行目: ~~int~~ c += mergesort(a, begin, ^{mid}~~end~~, w);

9行目: c += mergesort(a, ~~begin~~, end, w);

31行目: return c > mid + 1, end