

2020-1

1)

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

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

c) $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{e^{3x}-\cos x}{x}$ ロピタルの定理より.

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

2)

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

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

~~31~~

$$= 1 \times 31 \times (55 - 44) = 31 \times 11 = \underline{\frac{341}{4}}$$

3) 確率密度関数 $f_x(x)$ 分散 $V(x)$, 累積分布関数 $F_x(x)$

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

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

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

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

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

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

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

累積分布関数

$$(i) x \leq 0 \quad F_x(x) = 0$$

$$(ii) 1 < x \quad F_x(x) = 1$$

$$(iii) 0 < x \leq 1 \quad \text{a.r.}$$

$$F_x(x) = \int_{-\infty}^x f_x(t) dt = \int_0^x f_x(t) dt = \int_0^x -4t \log(t) dt = -4 \left[\frac{1}{2}t^2 \log(t) \right]_0^x + 4 \int_0^x \frac{1}{2}t^2 dt$$

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

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

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

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

4) $\frac{1}{1000}$ で不良品.

A: 不良品である

B: 不良品と判定

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

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

不良品と判定した製品が、不良品である確率 $P(A|B)$

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

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

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

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

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

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

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

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

$$= \frac{\frac{99}{100} \cdot \frac{1}{1000}}{\frac{99}{100} \cdot \frac{1}{1000} + \frac{1}{5} \cdot \frac{999}{1000}} = \frac{99}{99 + 20 \cdot 999}$$

$$\begin{array}{r} 4 \\ 2231) 11100 \\ \cancel{11155} \\ 8924 \\ \hline 21760 \\ 20079 \\ \hline 16810 \end{array}$$

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

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

$$\begin{array}{r} 111 \\ 2221 \\ \hline 11 \end{array}$$

5) ポケット A, B, C, D に区切られたルーレット

本の確率 $\frac{1}{4}$, A に 4 回入った.

仮説「このルーレットは A に入りやす」
有意水準 5%,
本で走る.

帰無仮説 $H_0 : P(A) = \frac{1}{4}$

対立仮説 $H_1 : P(A) > \frac{1}{4}$

$$P(X=4) = {}^4C_4 \left(\frac{1}{4}\right)^4 \cdot \left(\frac{3}{4}\right)^0 = 4 \cdot \frac{1}{4^4} = \frac{15}{1024}$$

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

$$\therefore P(X \geq 4) = \frac{16}{1024} = \frac{1}{64}$$

$\frac{1}{64} < 0.05$ 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 (γ)
F	T	T	F	F	T	F (1)
T	F	F	T	T	T	T (4)
T	T	F	F	T	T	T (π)

b) ψ はトロジカル

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

2) 自然演繹

a)

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

$$\frac{\frac{\frac{(P_1 \wedge P_2) \wedge P_3}{(P_1 \wedge P_2) \wedge P_3} \wedge E_L}{P_1 \wedge P_2} \wedge E_L}{P_1} \quad \frac{P_1 \wedge P_2}{P_2} \wedge E_R \quad \frac{\frac{(P_1 \wedge P_2) \wedge P_3}{P_3} \wedge E_R}{P_3} \not\wedge I}{P_2 \wedge P_3} \not\wedge I$$

$P_1 \wedge (P_2 \wedge P_3)$

b)

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

$$\frac{\frac{\frac{P_1 \wedge P_2}{P_2} \wedge E_R}{P_1} \wedge E_L}{P_1} \frac{P_1}{P_1 \rightarrow (P_2 \rightarrow P_3)} \rightarrow I \quad \frac{P_1 \rightarrow (P_2 \rightarrow P_3)}{P_2 \rightarrow P_3} \rightarrow I}{P_3}$$

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. α の真理値表より 同時に 1 になる 行が存在するか
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、但し x, y, z の値がそれで本質的な必要があるので、
少なくとも 3 つの値が必要.

また ユニバース濃度の最小値は 3:

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

ユ=ベース $\Rightarrow \{a\}$ と設定する。

$x=y$ は a しか取れないで、 $x=y$ が常に成り立つ。

4) 以下が成り立つか否か

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

前者は ~~あり~~ でない

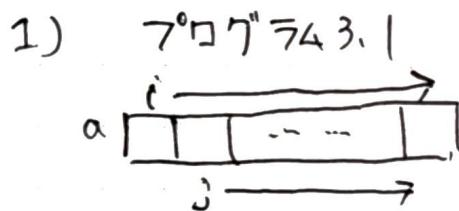
~~なぜ~~ で他の x についても選んでいいから

従ってこの論理式は成り立たない。

後者はある x に沿って y の $P(x,y)$

$P(x,y)$ が成り立つ、 $\neg \frac{1}{2}, \neg \frac{1}{3}, \neg \frac{1}{4}$

2020-3



プログラム 3.2



選択ソート
バブルソート

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. ウイックソート

基準となるピボットを選び、小さい要素を左、大きい要素を右にする。

4. 挿入ソート

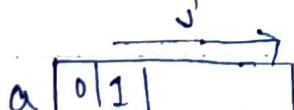
配列の要素を取り出し、それを適切な位置に挿入。

プログラム 3.1



バブルソート

プログラム 3.2



$tmp = a[1]$

$i = 0$

挿入ソート

2) ハーフソート

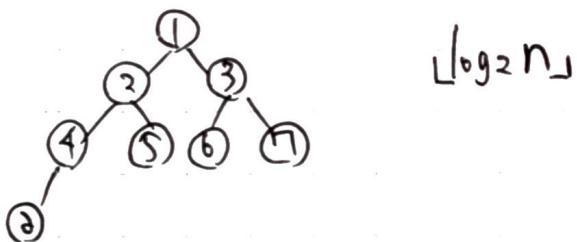
a) ニ分ソートにおいて、根以外の任意の節点の値が満たすべき条件。

~~左の子 < 任意の節点 < 右の子~~

~~子より親の節点の方が大きい~~

+ (節点が結まっている?)

b)



$\lfloor \log_2 n \rfloor$

c) 平均時間 $O(n \log n)$

最大

~~$O(n^2)$~~ $O(n \log n)$

3)

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

~~(4,3), (9,3) → 2個~~

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

b) $\{1, 2, \dots, n\}$ の中で反転数が最大。

$\{n, n-1, \dots, 1\}$

$$\text{数} (n-1) + (n-2) + \dots + 1 = \frac{n(n-1)}{2}$$

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

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

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

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、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]

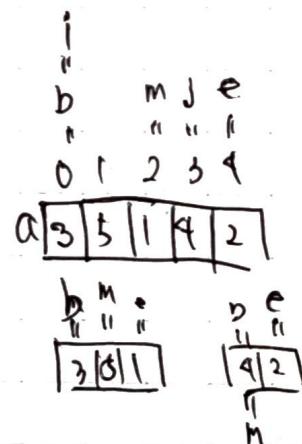
```
        } else {
```

 [D]

```
}
```

```
for (k = begin; k <= end; ++k) {
```

 [E]



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

$b = 0, e = 4, \text{mid} = 2$

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

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

$b = 0, e = 2, m = 1$

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

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($k = 0 \text{ to } 1$)

$\langle k = 0 \rangle$

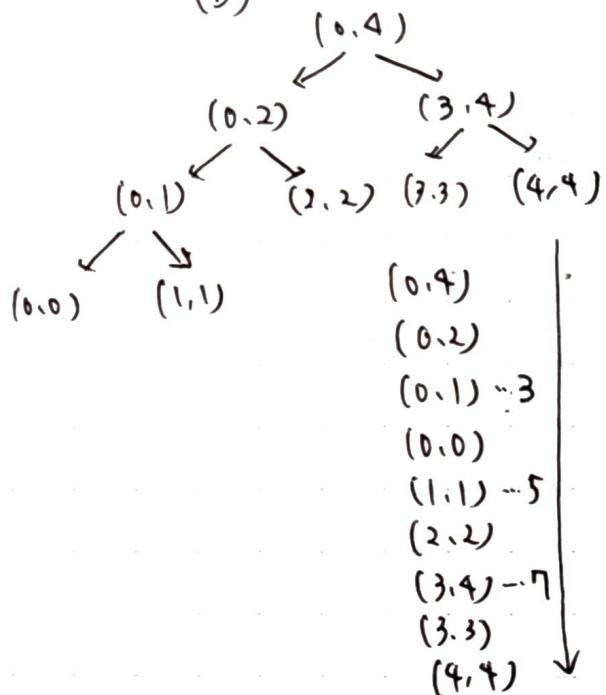
else $a[i] = 3, a[j] = 5$

$w[k] = a[i+1] \quad i = 2 \dots \boxed{A} \quad \boxed{B} : 1$

else

$w[k] = a[j+1]$

(b)



$\langle k = 1 \rangle$

$\boxed{A}: \boxed{w[k]} = a[j+1]$

~~$\boxed{A} : w[k] = a[$~~

$w = [3, 5, \dots] \quad a = [\overline{3, 5, 1, 4, 2}]$

\boxed{E}

for ~~$\neq k \in$~~ $\boxed{E}, \quad a[k] = w[k]$

(a)

$\boxed{A} : a[\boxed{k}] = w[k] = \cancel{a[j+1]} \quad a[j+1] \neq$

$w[k] = a[i+1] \quad a[i+1] \neq$

$w[k] = a[j+1] \quad a[j+1] \neq$

~~$a[k] = w[k] \quad \neq$~~

\boxed{B}
 \boxed{C}
 \boxed{D}
 \boxed{E}

c)

↓

~~進出~~

4行目: ~~int i = begin, j = mid+1, k, c = 0, C1, C2;~~

~~for loop~~

8行目: ~~else~~ $c += \text{mergesort}(a, \text{begin}, \cancel{\text{mid}}, w);$

9行目: $c += \text{mergesort}(a, \cancel{\text{begin}}, \text{end}, v);$

31行目: return $C > \text{mid} + 1, \text{end}$