1 Algorithm

1.1 \mathcal{O} notation

与えられた関数 g(n) に対して、 $\mathcal{O}(g(n))$ によって関数の集合

 $\mathcal{O}(g(n))=\{f(n):$ ある正の定数 c,n_0 が存在して、すべての $n\geq n_0$ に対して $0\leq f(n)\leq cg(n)$ を満たす $\}$ を表現する。

入力が一定数以下はオーバーヘッドがあったりで、ノイズなので入力が一定数以上を表現するために n_0 を設けている。

2 整数

2.1 ユークリッド互除法

2 つの整数 a,b が与えられたとき、a,b の最大公約数が知りたい.a,b を以下のように表現したとき、a と b の公約数の集合は a と r の公約数の集合と等しくなる。

$$b = qa + r \ (0 <= r < a)$$

証明 $d|a \wedge d|b \equiv d|a \wedge d|r$ を証明する。

戦略として、 $(d|a \wedge d|b \rightarrow d|a \wedge d|r) \wedge (d|a \wedge d|r \rightarrow d|a \wedge d|b)$ を証明する。

 $d|a \wedge d|b \rightarrow d|a \wedge d|r$ の証明

仮定より、 $\exists q_a, q_b(a = q_a d, b = q_b d)$

$$b=aq+r$$
 $q_bd=(q_ad)q+r$ (仮定から a と b を置換) $r=q_bd-qq_ad$ $r=d(q_b-qq_a)$

ここで、 q_b,q_a,q は整数であり、整数の掛け算、引き算は整数に閉じるので (q_b-qq_a) は整数したがって、 $\exists n(r=dn)$ がいえるので、d|r がいえる。よって、 $d|a \wedge d|b \rightarrow d|a \wedge d|r$

3 統計

3.1 条件つき確率

2つの事象 A,B に対し、A が起こった状況のもとで B が起こる条件つき確率といい、以下のように表す

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

考え方としては、P(B|A) を given として与えられている事象 A の個数と事象 A かつ B の個数と捉えて以下のように導く

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

$$= \frac{\frac{n(A \cap B)}{n(U)}}{\frac{n(A)}{n(U)}} \qquad (分子, 分母を n(U) で割る)$$

$$= \frac{P(A \cap B)}{P(A)}$$

条件付き確率を以下の形にしたものを乗法定理という。

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

3.2 ベイズの定理

$$P(X \cap Y) = \frac{n(X \cap Y)}{n(U)}$$

$$= \frac{n(X \cap Y)}{1} \cdot \frac{1}{n(U)}$$

$$= \frac{n(X \cap Y)}{n(X)} \cdot \frac{n(X)}{n(U)}$$

$$= P(Y|X) \cdot P(X)$$
同様に
$$P(X \cap Y) = \frac{n(X \cap Y)}{n(U)}$$

$$= \frac{n(X \cap Y)}{1} \cdot \frac{1}{n(U)}$$

$$= \frac{n(X \cap Y)}{n(Y)} \cdot \frac{n(Y)}{n(U)}$$

$$= P(X|Y) \cdot P(Y)$$
従って
$$P(Y|X)P(X) = P(X|Y)P(Y)$$
事後確率
事前確率 修正項