

1 関数のオーダー

問 1

増加のオーダーの小さい順に並べると以下の通り.

$\lg n, \sqrt{n}, \lg(n!), n^{10}, 2^n, n!, 2^{(2^n)}$

2 ソーティングアルゴリズムの計算量

問 2

正しい選択肢は「1, 2, 3, 4, 5, 7, 8, 11」である。(順不同)

3 漸化式

問 3

$T(n) \leq c \cdot n \lg n$ が成立すると仮定する.

このとき $T(n+1) \leq c \cdot (n+1) \lg(n+1)$ を示せばよい.

$$\begin{aligned} T(n+1) &= T(n) + \lg(n+1) \\ &\leq c \cdot n \lg n + \lg(n+1) \\ &\leq c \cdot n \lg(n+1) + \lg(n+1) \\ &\leq c \cdot n \lg(n+1) + c \lg(n+1) \leftarrow (\text{if } c \geq 1) \\ &= c \cdot (n+1) \lg(n+1) \end{aligned}$$

したがって, $T(n) = O(n \lg n)$ が示された.

4 確率

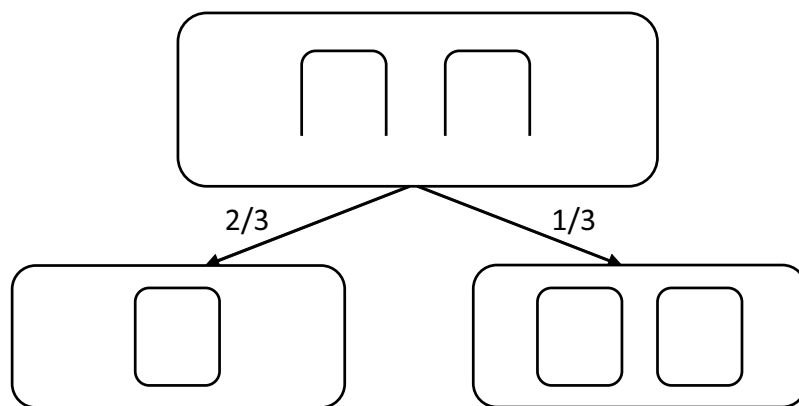
ロープの端が n 個あるとき、 m 個の輪ができる確率を $P(n, m)$ とする。

問 4-1

$$P(4, 1) = 2/3$$

$$P(4, 2) = 1/3$$

したがって、1つの輪ができる確率は $2/3$ 、2つの輪ができる確率は $1/3$ 。



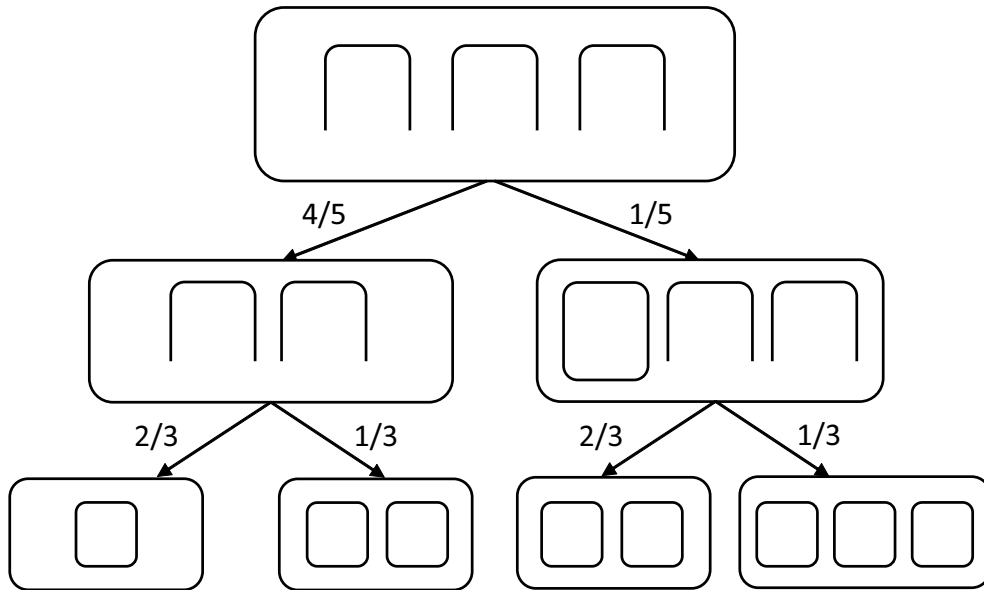
問 4-2

$$P(6, 3) = 1/5 \cdot P(4, 2) = 1/5 \cdot 1/3 = 1/15$$

$$P(6, 2) = 4/5 \cdot P(4, 2) + 1/5 \cdot P(4, 1) = 4/5 \cdot 1/3 + 1/5 \cdot 2/3 = 6/15$$

$$P(6, 1) = 4/5 \cdot P(4, 1) = 4/5 \cdot 2/3 = 8/15$$

したがって、1つの輪ができる確率は8/15、2つの輪ができる確率は6/15、3つの輪ができる確率は1/15.



問 4-3

$$P(8,1) = 6/7 \cdot P(6,1) = 6/7 \cdot 8/15 = 48/105$$

$$P(6,2) = 6/7 \cdot P(6,2) + 1/7 \cdot P(6,1) = 6/7 \cdot 6/15 + 1/7 \cdot 8/15 = 44/105$$

したがって相性が最高となる確率は、

$$P(8,1) + P(8,2) = 48/105 + 44/105 = 92/105$$

