

## 占卜学: 作业 2

截止时间: 1919 年 8 月 10 日

计算机 1919 班

李田所

学号: 114514

2020 年 2 月 22 日

## 题目 1

求一个合适的整数  $c$ ，使得  $f(n) \leq c \cdot g(n)$  对  $n > 1$  恒成立.

1.  $f(n) = n^2 + n + 1, g(n) = 2n^3$

2.  $f(n) = n\sqrt{n} + n^2, g(n) = n^2$

3.  $f(n) = n^2 - n + 1, g(n) = n^2/2$

**解:**

显然地, 我们可以通过占卜法来解  $c$  的值  $c$ .

1.

$$\begin{aligned} n^2 + n + 1 &= \\ &\leq n^2 + n^2 + n^2 \\ &= 3n^2 \\ &\leq c \cdot 2n^3 \end{aligned}$$

故  $c = 2$  满足要求.

2.

$$\begin{aligned} n^2 + n\sqrt{n} &= \\ &= n^2 + n^{3/2} \\ &\leq n^2 + n^{4/2} \\ &= n^2 + n^2 \\ &= 2n^2 \\ &\leq c \cdot n^2 \end{aligned}$$

故  $c = 2$  满足要求.

3.

$$\begin{aligned} n^2 - n + 1 &= \\ &\leq n^2 \\ &\leq c \cdot n^2/2 \end{aligned}$$

故  $c = 2$  满足要求.

## 题目 2

令  $\Sigma = \{0, 1\}$ . 建立一个有限状态自动机  $A$  来识别可以被 5 整除的二进制串.

令状态  $q_k$  表示  $k$  被 5 除的余数. 例如, 7 对应  $q_2$  (因为  $7 \bmod 5 = 2$ ).

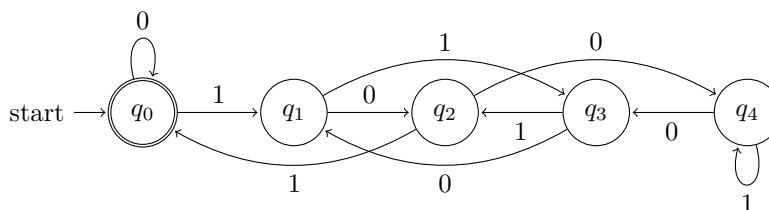


图 1: DFA  $A$  真好看, 是不是?

### 解释

给出一个二进制表示的数,  $x$ . 注意到, 我们的状态机只接受两种输入 (1 或 0). 如果新输入的一位是 0, 就相当于把数字乘 2 如果输入是 1, 就相当于乘 2 再加一。

通过这一点, 我们就可以建立一个转移表:

	$x \bmod 5 = 0$	$x \bmod 5 = 1$	$x \bmod 5 = 2$	$x \bmod 5 = 3$	$x \bmod 5 = 4$
$x0$	0	2	4	1	3
$x1$	1	3	0	2	4

然后再考虑  $q_0$  或者说 ( $x \bmod 5 = 0$ ) 的转移, 输入是 0 时状态应该还是  $q_0$ , 输入 1 时状态应该转移到  $q_1$ . 计算下去我们就得到图 1.

## 题目 3

写出快速排序算法的一部分 **Quick-Sort**( $list, start, end$ ), 并用 C++ 语言实现。

```

1: function QUICK-SORT(list, start, end)
2:   if start ≥ end then
3:     return
4:   end if
5:   mid ← PARTITION(list, start, end)
6:   QUICK-SORT(list, start, mid - 1)
7:   QUICK-SORT(list, mid + 1, end)
8: end function

```

算法 1: 快速排序的开始部分

```

1  void QuickSort(std::vector<int> &lst, int left, int right){
2      if (start >= end) return;
3      int mid = (left + right) >> 1;
4      QuickSort(lst, start, mid - 1);
5      QuickSort(lst, mid, right);
6  }

```

## 题目 4

假设我们要拟合一条过原点的直线, 如,  $Y_i = \beta_1 x_i + e_i$  其中  $i = 1, \dots, n$ ,  $E[e_i] = 0$ ,  $\text{Var}[e_i] = \sigma_e^2$  且  $\text{Cov}[e_i, e_j] = 0, \forall i \neq j$ .

### 第 1 部分

确定  $\beta_1$  的最小二乘估计  $\hat{\beta}_1$ 。

**解:**

为了确定  $\beta_1$  的最小二乘估计, 我们应该最小化残差平方和, RSS:

$$\begin{aligned} RSS &= \sum_{i=1}^n (Y_i - \hat{Y}_i)^2 \\ &= \sum_{i=1}^n (Y_i - \hat{\beta}_1 x_i)^2 \end{aligned}$$

通过对  $\hat{\beta}_1$  求偏导, 我们得到:

$$\frac{\partial}{\partial \hat{\beta}_1} (RSS) = -2 \sum_{i=1}^n x_i (Y_i - \hat{\beta}_1 x_i) = 0$$

由此得到:

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^n x_i (Y_i - \hat{\beta}_1 x_i) &= \sum_{i=1}^n x_i Y_i - \sum_{i=1}^n \hat{\beta}_1 x_i^2 \\ &= \sum_{i=1}^n x_i Y_i - \hat{\beta}_1 \sum_{i=1}^n x_i^2 \end{aligned}$$

解出  $\hat{\beta}_1$ , 我们就得到  $\beta_1$  的估计:

$$\hat{\beta}_1 = \frac{\sum x_i Y_i}{\sum x_i^2}$$

## 第 2 部分

计算估计值偏差和方差。 $\hat{\beta}_1$ .

**解:**

为了计算偏差，我们需要先计算期望。 $E[\hat{\beta}_1]$ :

$$\begin{aligned} E[\hat{\beta}_1] &= E \left[ \frac{\sum x_i Y_i}{\sum x_i^2} \right] \\ &= \frac{\sum x_i E[Y_i]}{\sum x_i^2} \\ &= \frac{\sum x_i (\beta_1 x_i)}{\sum x_i^2} \\ &= \frac{\sum x_i^2 \beta_1}{\sum x_i^2} \\ &= \beta_1 \frac{\sum x_i^2 \beta_1}{\sum x_i^2} \\ &= \beta_1 \end{aligned}$$

由于我们的估计值的期望是  $\beta_1$ , 所以偏差是 0.

计算方差:

$$\begin{aligned} \text{Var}[\hat{\beta}_1] &= \text{Var} \left[ \frac{\sum x_i Y_i}{\sum x_i^2} \right] \\ &= \frac{\sum x_i^2}{\sum x_i^2 \sum x_i^2} \text{Var}[Y_i] \\ &= \frac{\sum x_i^2}{\sum x_i^2 \sum x_i^2} \text{Var}[Y_i] \\ &= \frac{1}{\sum x_i^2} \text{Var}[Y_i] \\ &= \frac{1}{\sum x_i^2} \sigma^2 \\ &= \frac{\sigma^2}{\sum x_i^2} \end{aligned}$$

## 题目 5

证明一个  $k$  阶的多项式,  $a_k n^k + a_{k-1} n^{k-1} + \dots + a_1 n^1 + a_0 n^0$  是  $\Theta(n^k)$  的, 其中  $a_k \dots a_0$  都是非负常数.

**证明** 为了证明  $a_k n^k + a_{k-1} n^{k-1} + \dots + a_1 n^1 + a_0 n^0$ , 只需证明:

$$\exists c_1 \exists c_2 \forall n \geq n_0, c_1 \cdot g(n) \leq f(n) \leq c_2 \cdot g(n).$$

对于第一个不等式, 注意到对任意非负的  $a_k$ , 总能找到一个  $c_1$ , 使得  $c_1 n^k \leq a_k n^k$ , 所以  $c_1 n^k \leq a_k n^k + a_{k-1} n^{k-1} + \dots + a_1 n^1 + a_0 n^0$  对任意的  $a_i, i = 0, 1, \dots, k$  恒成立。

对于第二个不等式, 我们可以这样证明: 记  $A = \sum_{i=0}^k a_i$ , 则有,

$$\begin{aligned} a_k n^k + a_{k-1} n^{k-1} + \dots + a_1 n^1 + a_0 n^0 &= \\ &\leq (a_k + a_{k-1} \dots a_1 + a_0) \cdot n^k \\ &= A \cdot n^k \\ &\leq c_2 \cdot n^k \end{aligned}$$

其中  $n_0 = 1$  和  $c_2 = A$ .  $c_2$  是常数. 这就证明了结论. □

## 题目 18

比较  $\sum_{k=1}^5 k^2$  和  $\sum_{k=1}^5 (k-1)^2$ .

## 题目 19

求  $f(x) = x^4 + 3x^2 - 2$  的导数.

## 题目 6

计算定积分  $\int_0^1 (1-x^2)dx$  和  $\int_1^\infty \frac{1}{x^2}dx$ .