# QTA2025 暑期求职笔试训练营-week1 题目

### 作答区

#### 2025年7月21日

## 题目

#### 问题 1. 单败淘汰赛

64 个人进行单败淘汰制竞赛 (每一轮随机分组两两 PK, 决出一位胜者进入下一轮)

- 1. 假如 64 个人实力有严格顺序,实力强的人一定赢实力弱的人,问最强的人甲、第二强的人乙在决赛相遇的概率是多少?
- 2. 假如 64 个人实力相当, 两两相遇胜率均为五五开, 问任意两人甲、乙在决赛相遇的概率是多少?

答:对于一个64人的单败淘汰赛,其核心结构如下:

- 总共需要进行 64-1=63 场比赛。
- 总共有  $\log_2(64) = 6$  轮比赛。
- 一个选手要赢得冠军,需要连赢 6 场。要进入决赛,需要连赢 5 场。
- **随机分组**是关键。我们可以想象,在比赛开始前,64 个位置(签位)是固定的,而 64 个选手被随机地分配到这 64 个位置上。

为了让甲和乙在决赛相遇,一个**绝对必要的前提条件**是:**他们必须被分在整个赛区的不同半区**。整个赛区有 64 个位置,可以被分成两个各有 32 个位置的上半区和下半区。

如果甲和乙在同一个半区,他们必然会在决赛前相遇,其中一人会被淘汰,因此他们不可能在 决赛相遇。只有当他们分处不同半区时,才**有可能**在决赛相遇。

我们可以先计算这个前提条件的概率:

- 1. 想象一下, 先把甲随机放在 64 个位置中的任意一个。
- 2. 此时还剩下 63 个空位。
- 3. 甲所在的半区还剩下 32 1 = 31 个位置。
- 4. 而另一个半区则有 32 个位置。
- 5. 因此, 乙被分到另一个半区的概率是:

$$P($$
甲乙在不同半区 $)=\frac{另一半区的位置数}{总剩余位置数}=rac{32}{63}$ 

现在, 我们基于这个共同的前提来分析两种不同情况。

## 1 情况一:实力有严格顺序

问题

最强的人甲、第二强的人乙在决赛相遇的概率是多少?

#### 建模与计算

步骤 1: 计算甲乙被分在不同半区的概率。 如上所述,这个概率是  $\frac{32}{63}$ 。

- 步骤 2:分析在该前提下,两人能否进入决赛。 甲的路径: 甲是所有 64 人中实力最强的。一旦他被分入一个半区,无论对手是谁,他都必然会赢。因此,只要甲乙不在同一个半区,甲就一定会赢得他所在半区的所有比赛,进入决赛。这个概率是 1。
  - **乙的路径**: 乙是第二强的选手。只要最强的甲不在他所在的半区(这正是我们的前提条件),那么乙就是他所在半区里实力最强的选手。因此,他也一定会赢得他所在半区的所有比赛,进入决赛。这个概率也是 1。
- 步骤 3: 合并概率。 甲乙在决赛相遇的概率 = (甲乙在不同半区的概率) × (在该前提下甲进入决赛的概率) × (在该前提下乙进入决赛的概率)。

$$P(\mathbb{P}$$
乙决赛相遇) =  $P(\mathbb{P}$ 乙在不同半区) ×  $P(\mathbb{P}$ 进决赛|不同半区) ×  $P(\mathbb{Z}$ 进决赛|不同半区) =  $\frac{32}{63}$  × 1 × 1 =  $\frac{32}{63}$ 

#### 结论

假如实力强的人一定赢,那么最强者甲和次强者乙在决赛相遇的概率是 32/63,约等于 50.79%。

## 2 情况二:实力相当(胜率五五开)

问题

任意两人甲、乙在决赛相遇的概率是多少?

#### 建模与计算

- 步骤 1: 计算甲乙被分在不同半区的概率。 这与第一种情况完全相同。为了让两人能在决赛相遇, 他们必须从不同的半区开始。这个概率依然是  $\frac{32}{12}$ 。
- 步骤 2:分析在该前提下,两人各自进入决赛的概率。 甲的路径:要进入决赛,甲需要在他所在的半区(32 人)中连续赢得 5 场比赛( $2^5=32$ )。由于所有人的实力都相当,每一场比赛的胜率都是  $\frac{1}{5}$ 。甲连赢 5 场的概率是:

$$P(甲进决赛) = \left(\frac{1}{2}\right)^5 = \frac{1}{32}$$

• **乙的路径**: 同样地,乙要进入决赛,也必须在他所在的半区(另外 32 人)中连续赢得 5 场比赛。乙连赢 5 场的概率是:

$$P(乙进决赛) = \left(\frac{1}{2}\right)^5 = \frac{1}{32}$$

由于甲和乙在不同半区,他们各自的晋级之路是相互独立的事件。

步骤 3: 合并概率。 甲乙在决赛相遇的概率 =  $(甲乙在不同半区的概率) \times (甲在他所在半区获胜的概率) \times (乙在他所在半区获胜的概率)。$ 

$$P(\mathbb{P}\mathbb{Z}$$
决赛相遇) =  $P(\mathbb{P}\mathbb{Z}$ 在不同半区) ×  $P(\mathbb{P}$ 连赢 5 场) ×  $P(\mathbb{Z}$ 连赢 5 场) =  $\frac{32}{63} \times \frac{1}{32} \times \frac{1}{32} = \frac{1}{63 \times 32} = \frac{1}{2016}$ 

#### 另一种建模思路(结果相同)

1. 甲进入决赛的概率是多少?

甲需要连赢 5 场比赛, 概率是  $(\frac{1}{2})^5 = \frac{1}{32}$ 。

2. 在甲已经进入决赛的前提下,乙成为另一名决赛选手的概率是多少?

甲已经锁定了决赛的一个席位。剩下 63 名选手将争夺另一个席位。因为所有人的实力都一样,所以这 63 人中任何一人进入决赛的概率是均等的。因此,乙成为另一名决赛选手的概率是 🔓。

3. 合并概率。

$$P($$
甲乙决赛相遇 $)=P($ 甲进决赛 $)\times P($ 乙是另一位决赛选手 $|$ 甲已进决赛 $)=rac{1}{32} imesrac{1}{63}=rac{1}{2016}$ 

#### 结论

假如所有人实力相当,任意两人甲、乙在决赛相遇的概率是  $\frac{1}{2016}$ , 约等于 0.0496%。

#### 问题 2. 离散停问题

一直生成 (0,1) 上独立同分布的随机数,直到新的数比上一个小就停止生成,问生成随机数个数的期望?

依据问题,我们考虑一个离散时间随机过程  $\{X_n\}_{n\geq 1}$ ,其中  $X_n$  是一系列独立同分布 (i.i.d.) 的随机变量,服从于状态空间 S=(0,1) 上的均匀分布,即  $X_n\sim U(0,1)$ 。定义  $\mathcal{F}_n=\sigma(X_1,X_2,\ldots,X_n)$ 为该过程的自然信息流。  $\mathcal{F}_n$  代表了截至时间 n 的所有历史信息。

我们感兴趣的随机变量 N(生成的数的个数)是一个关于信息流  $\{\mathcal{F}_n\}$  的停止时。其定义为:

$$N := \inf\{n \ge 2 : X_n < X_{n-1}\}$$

我们需要求解期望停止时生成数的个数的期望  $\mathbb{E}[N]$ ,当生成数为正整数时,其期望可以表示为:

$$\mathbb{E}[N] = \sum_{k=1}^{\infty} P(N \ge k)$$

这里的  $P(N \ge k)$  是过程在时间 k-1 时的存活概率。

过程存活至时间 k (即  $N \ge k$ ) 的条件是,在所有  $j=2,\ldots,k-1$  时刻均未停止。这等价于前 k-1 个随机变量构成了一个严格递增的序列。

$$\{N \ge k\} \iff \{X_1 < X_2 < \dots < X_{k-1}\}$$

该事件是关于过程样本路径  $(X_1,\ldots,X_{k-1})$  的一个性质。由于  $\{X_n\}$  是独立同分布的,其联合分布 具有排列对称性,任意一种特定排序的概率均为  $\frac{1}{(k-1)!}$ 。

$$P(N \ge k) = P(X_1 < X_2 < \dots < X_{k-1}) = \frac{1}{(k-1)!}$$

这个公式对所有  $k \ge 1$  均成立,严格的数学计算见附录 因此,停止时的期望为:

$$\mathbb{E}[N] = \sum_{k=1}^{\infty} P(N \ge k)$$

$$= \sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{(k-1)!}$$

$$= \frac{1}{0!} + \frac{1}{1!} + \frac{1}{2!} + \frac{1}{3!} + \dots$$

$$\mathbb{E}[N] = \sum_{j=0}^{\infty} \frac{1}{j!}$$

这个级数是自然常数 e 的泰勒展开式。

#### 问题 3. 次品称重问题

你有 12 个铁球, 其中包含一个次品球是比其它轻或者比其它重的, 给你一个天平, 最少称重几次可以保证找出这个球?

#### 问题 4. 领导的红包

时近春节, 部门领导要给下属发年终奖。你的领导拿着三个红包 A、B、C, 其中只有一个红包 是 200 元的, 其余两个都是 50 元, 让你从中挑选一个红包, 但是不能打开, 假设你选择了 A 红包, 然后领导当着你的面拆开了 B 红包, 发现里面有 50 元, 之后领导问你是否要用手中的 A 红包换剩下的 C 红包? 假设领导知道每个红包内的钱数且一定会打开 50 元的红包。请给出你的思路和理由。

## 问题 5. 幽灵宝藏

A木 A 户间 建闪云小属亚名小工可以在归北对户类9 从市场的效应
验查一个房间, 请问至少需要多少天可以确保找到宝藏? 给出你的策略。
过版 6. 电光排序放射电路
问题 6. 归并排序的复杂度
侯哥在一台电脑上编写了一个程序对 256 个字符串进行排序 (采用 MergeSort 归并排序) 用时
2 秒钟, 那么用这个程序在给 512 个字符串进行排序的期望时间是多少秒?

### 问题 7. Python 小坑

python 语法中的一些细节规则是量化 OA 选择题中经常出现的考察点

1. python 的 copy 函数

下述代码的输出结果是什么?

import copy
l=[1,2,3]
x={'a':l}
y= copy.copy (x)
y['a'][0]=11
print(x['a'][0])

输出结果为: [11]

原因:这是因为 copy.copy 方法执行的是浅拷贝,其创建了一个新的字典,但字典内部的元素是直接复制原容器 (x) 的引用,故而,x,y 是两个不同的对象,但是其中的值是相同的,故而对 y 的值进行新的赋值,y 的值也会发生改变。如果要使得对 y 的赋值不改变 x 的值,应该使用深拷贝,y = copy.deepcopy(x)。

2. python 函数中的默认参数值

下述代码会输出什么结果?

```
def fast(items=[]):
    items.append(1)
    return items

print(fast())
print(fast())
A. [1,1] [1,1] B. [1] [1] C. [1,1] [1] D. [1] [1,1]
```

输出结果为: D

原因:在 Python 中,函数也是对象,当第一次调用时,函数 fast 执行时,Python 会在内存中创建一个空的列表对象 [],并将这个唯一的列表对象的引用,在 Python 中,函数也是对象,当第一次调用时,函数 fast 执行时,Python 会在内存中创建一个空的列表对象 [],并将这个唯一的列表对象的引用,而在函数定义时创建后,就会一直存 D。直到程序结束。第一次调用时,item 首先创建一个空列表,函数 fast 执行时,items 添加了元素,再次调用时,items 列表对象的默认值变成 [1],执行函数后,变成 [1,1],故而选 D

## 3 附录

#### 3.1 均匀分布推导

我们旨在计算概率  $P(N \ge k) = P(X_1 < X_2 < \cdots < X_{k-1})$ ,其中  $X_i \sim U(0,1)$  且相互独立。该概率等价于计算下面这个 (k-1) 维多重积分:

$$P(N \ge k) = \int_0^1 \int_0^{x_{k-1}} \int_0^{x_{k-2}} \cdots \int_0^{x_2} 1 \, dx_1 \, dx_2 \cdots dx_{k-2} \, dx_{k-1}$$

其具体的推导过程如下:

$$P(N \ge k) = \int_0^1 \int_0^{x_{k-1}} \cdots \int_0^{x_3} \int_0^{x_2} 1 \, dx_1 \, dx_2 \cdots dx_{k-1}$$

$$= \int_0^1 \int_0^{x_{k-1}} \cdots \int_0^{x_3} ([x_1]_0^{x_2}) \, dx_2 \cdots dx_{k-1}$$

$$= \int_0^1 \int_0^{x_{k-1}} \cdots \int_0^{x_3} x_2 \, dx_2 \cdots dx_{k-1}$$

$$= \int_0^1 \int_0^{x_{k-1}} \cdots \int_0^{x_4} \left( \left[ \frac{x_2^2}{2} \right]_0^{x_3} \right) \, dx_3 \cdots dx_{k-1}$$

$$= \int_0^1 \int_0^{x_{k-1}} \cdots \int_0^{x_4} \frac{x_3^2}{2!} \, dx_3 \cdots dx_{k-1}$$
第二步: 对  $x_2$  积分
$$= \int_0^1 \int_0^{x_{k-1}} \cdots \int_0^{x_4} \frac{x_3^2}{2!} \, dx_3 \cdots dx_{k-1}$$

:

$$= \int_0^1 \frac{x_{k-1}^{k-2}}{(k-2)!} dx_{k-1}$$

$$= \frac{1}{(k-2)!} \left[ \frac{x_{k-1}^{k-1}}{k-1} \right]_0^1$$

$$= \frac{1}{(k-2)!} \left( \frac{1^{k-1}}{k-1} - \frac{0^{k-1}}{k-1} \right)$$

$$= \frac{1}{(k-2)!} \cdot \frac{1}{k-1}$$

$$= \frac{1}{(k-1)!}$$

最后一步: 对  $x_{k-1}$  积分

在对  $x_{k-2}$  积分后,得到的结果