## 某些特殊概率分布之间的相互变换

## 杨航锋

## 1 离散分布的情况下

已知  $rand_n()$  表示可以均匀产生 $\{1,2,\cdots,n\}$ 之间的离散整数发生器,可以记作  $rand_n()\sim DU(1,n)$  (DU表示离散均匀分布)。现有  $rand_n()$  怎么构造  $rand_n()$  呢? 或者,可以先思考稍微简单点的问题怎么通过  $rand_n()$  构造  $rand_n()$  呢?很容易想到既然  $rand_n()$  可以均匀产生 $\{1,2,\cdots,10\}$ ,那么只需要把大于7的数字过滤掉即可,遵循这个算法可以得到如下代码:

```
def rand_7():
    rand = float("inf")
    while rand > 7:
        rand = rand_10()
    return rand
```

要证明这个算法产生  $rand_7()$  的正确性,即证明  $p(x=k)=\frac{1}{7}, k\in\{1,2,\cdots,7\}$  。因为  $rand_10()$  可能在第一次就产生合格的 k ,也可能第二次才产生合格的 k ,可能在第m次才产生合格的 k ,在这里仅证明 k=1 的情形,其它同理即可。故由概率论和幂级数(等比数列)相关知识可得

$$p(x = 1) = \frac{1}{10} + \frac{3}{10} \times \frac{1}{10} + \dots + (\frac{3}{10})^{m-1} \times \frac{1}{10}$$
$$= \frac{1}{10} \times (1 + \frac{3}{10} + \dots + (\frac{3}{10})^{m-1})$$
$$= \frac{1}{10} \times \frac{1}{1 - \frac{3}{10}}$$
$$= \frac{1}{7}$$

至此证明完毕。根据上面的证明可以得到一个一般性的结论:当 a>b 时,  $rand\_a$  可以实现  $rand\_b$  。

```
def rand_b():
    rand = float("inf")
    while rand > b:
        rand = rand_a()
    return rand
```

现在再来分析  $rand_{-}7()$  怎么构造  $rand_{-}10()$  ,如果能够把 $rand_{-}7()$ 映射到  $rand_{-}t()$  且 t>10 时就能够利用上述结论解决该问题。构造  $(rand_{-}7()-1)\times 7+rand_{-}7()$  ,首先分析  $rand_{-}7()-1$  的取值范围为  $\{0,1,\cdots,6\}$  ,那么  $rand_{-}7()-1)\times 7$  的取值范围为  $\{0,7,\cdots,42\}$  ,而且每个数都只有一种组合得到,所以可以构造映射函数  $rand_{-}49()$  ,即  $rand_{-}49()=(rand_{-}7()-1)\times 7+rand_{-}7()$  。故可编写如下代码

```
def rand_10():
    rand = float("inf")
    while rand > 10:
        rand = (rand_7() - 1) * 7 + rand_7() #rand_49()
    return rand
```

上述代码可能有些瑕疵,从概率学的角度来说 rand 有很大的可能性会大于10,因此 while 循环将需要执行多次才能产生符合要求的 rand ,从而可以优化该代码,让 rand 与最接近 49且小于49的10的倍数做比较,于是判断条件可以修改为  $rand \in \{1,2,\cdots,40\}$  ,然后通过模运算 rand%10+1 映射到 $\{1,2,\cdots,10\}$ 。

```
def rand_10():
    rand = float("inf")
    while rand > 40:
        rand = (rand_7() - 1) * 7 + rand_7()
    return rand % 10 + 1
```

从特殊到一般归纳假设,假设有离散整数发生器  $rand_a()$  和  $rand_b()$  且 $a \neq b$  ,利用  $rand_a()$  表示  $rand_b()$  :

- 1. 如果 a>b 则进入步骤2;否则,构造  $rand\_a^2=(rand\_a-1)\times a+rand\_a$ ,如果  $a^2< b$  继续构造  $rand\_a^3=(rand\_a^2-1)\times a^2+rand\_a^2$  直到 $a^k>b$ ,此时得到  $rand\_a^k$  记为  $rand\_A$ ;
- 2. 经过步骤1有 a > b 或者  $a^k > b$  ,利用下面代码构造  $rand_b$

```
def rand_b():
    rand = float("inf")
    while rand > b * (A // b): #表示与最接近A且小于A的b的倍数作比较。
    rand = rand_A()
    return rand % b + 1
```

## 2 连续分布的情况下

不妨考虑一般化的情况,假设  $rand\_ab()\sim U(a,b)$  、  $rand\_cd()\sim U(c,d)$  ,如何通过  $rand\_ab()$  来构造  $rand\_cd()$  呢?从几何的角度上看,可以把区间 [a,b] 上的点 x ——映射到区间 [c,d] 上,只需要构造线性变换  $f:\frac{x-a}{b-a}\times (d-c)+c$  即可。如果能够证明  $\vartheta=\frac{rand\_ab()-a}{b-a}\times (d-c)+c$  且  $\vartheta\sim U(c,d)$  那么也就是构造出了  $rand\_ab()$  到  $rand\_cd()$  之间的映射关系。接下来将证明该结论:

由  $rand\_ab() \sim U(a,b)$  可知其概率密度函数为

$$f_X(x) = \left\{ egin{array}{l} rac{1}{b-a}, & a\leqslant x\leqslant b \ 0 \end{array} 
ight.$$

又因为  $artheta = rac{X-a}{b-a} imes (d-c) + c$  ,故 artheta 的概率分布函数为  $F_{artheta}( heta)$ 

$$egin{aligned} F_{artheta}( heta) &= p(artheta \leqslant heta) = p\left(rac{d-c}{b-a}X - rac{d-c}{b-a}a + c \leqslant heta
ight) \ &= p\left(X \leqslant rac{b-a}{d-c}( heta-c) + a
ight) \ &= F_X\left(rac{b-a}{d-c}( heta-c) + a
ight) \ &= \int_a^{rac{b-a}{d-c}( heta-c) + a} rac{1}{b-a}dx \ &= rac{ heta}{d-c} - rac{c}{d-c} \end{aligned}$$

其中  $a \leqslant \frac{b-a}{d-c}(\theta-c) + a \leqslant b$  ,化简即  $c \leqslant \theta \leqslant d$  。对上式求导得  $f_{\vartheta}(\theta)$ 

$$f_{artheta}( heta) = \left\{ egin{array}{ll} rac{1}{d-c}, & c \leqslant heta \leqslant d \ 0 \end{array} 
ight.$$

至此证明完毕。