

注：这里只解决了 a) 部分，b) 部分  
还没解决，但最近有点忙就还  
是先发出来。

令  $f(x)$  表示其在  $x$  上的数量

令  $L(x)$  表示其在  $x$  到  $x+1$  时在  $x+1$   
被 freeze 且被选中退回的数量

则有：

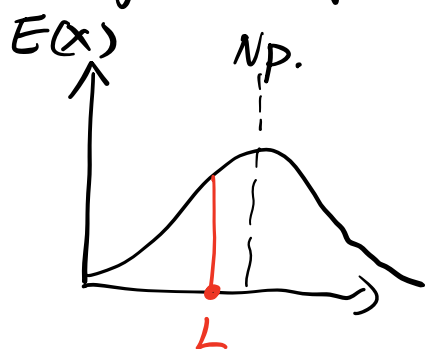
$$\begin{aligned} f(x) &= \underbrace{f(x-1) \cdot (1-p)}_{\text{无失误}} + \underbrace{f(x-1) \cdot p}_{\text{失误}} \underbrace{(1-L(x-1))}_{\text{未选中}} \\ &= f(x-1) - f(x-1) \cdot p \cdot L(x-1). \end{aligned}$$

故只需解决: ①  $f(0) = ?$

②  $f(x-1) \cdot p \cdot L(x-1) = ?$

对于 ①.

$f(0)$ : 每回合退回数量.



$N$  个人可能失误也可能不失误, 其符合二项分布,  $E(x)$

当  $x \leq L$  时, 只有  $x$  返回 (因很少人失误)  
当  $x > L$  时, 只有  $L$  个返回

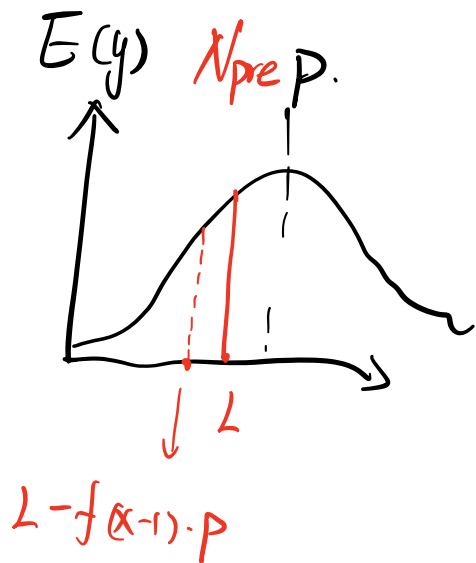
$$\therefore f(0) = \int_{-\infty}^L E(x) \cdot x dx + \int_L^{+\infty} E(x) \cdot L dx$$

其中  $E(x) \sim \mu = Np, \sigma = Np(1-p)$

对于 ②: 考虑其前面人数能提供多少损失  
以满足  $L$ .

如果  $x < L - f(x-1) \cdot p$ .

(即损失有很大容量,  
全部退回)



如  $L - f(x-1) \cdot p < x < L$

(即有损失但不完全)  
部分退回.

如  $L < x$

说明前方的人填满了  
所需

则无人退回.

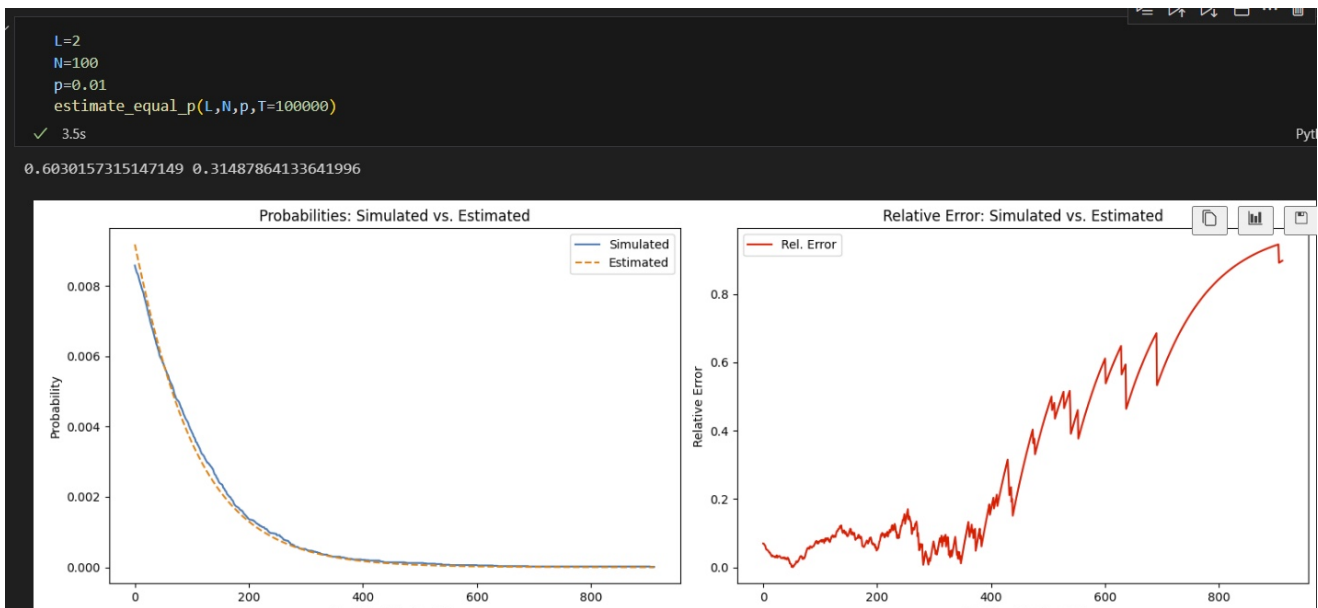
$$\begin{aligned} \therefore f(x-1) \cdot p \cdot L(x-1) &= \int_{-\infty}^{L - f(x-1) \cdot p} E(y) \cdot \underbrace{f(x-1) \cdot p}_{\text{全部}} dy \\ &+ \int_{L - f(x-1) \cdot p}^L E(y) \cdot (L - y) dy \end{aligned}$$

其中  $E(y) \sim \mu = N_{pre} \cdot p$ ,  $\sigma = \sqrt{N_{pre} \cdot p \cdot (1-p)}$

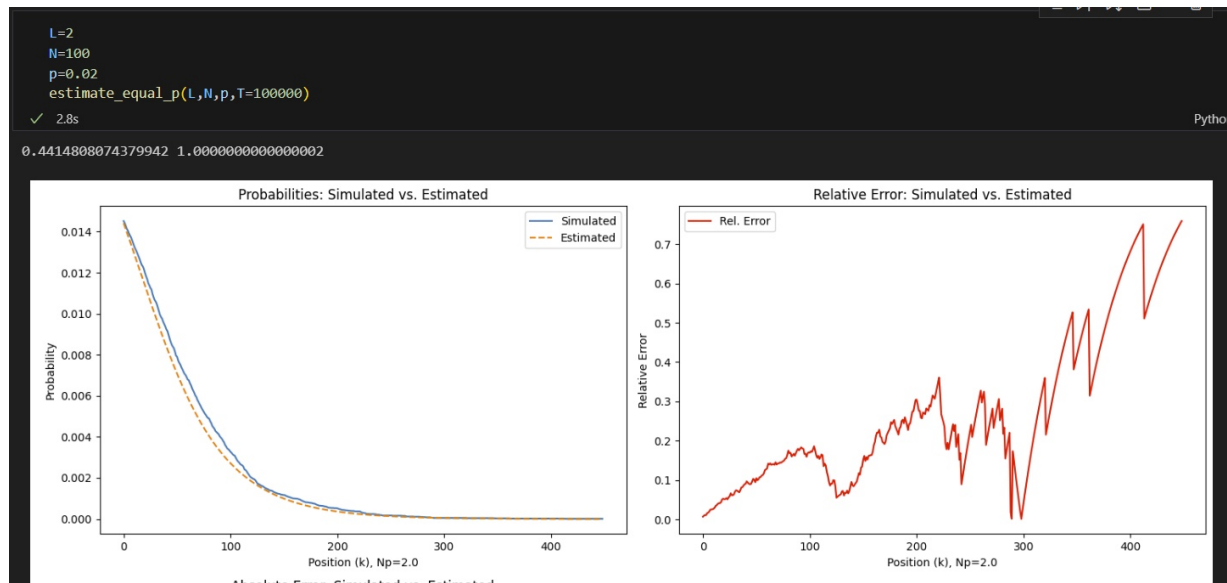
$$N_{pre} = N - \sum_{i=1}^{x-1} f(i).$$

数据: simulate 计算机模拟(真实),  
evaluate 算法模拟(上述理论  
产物).

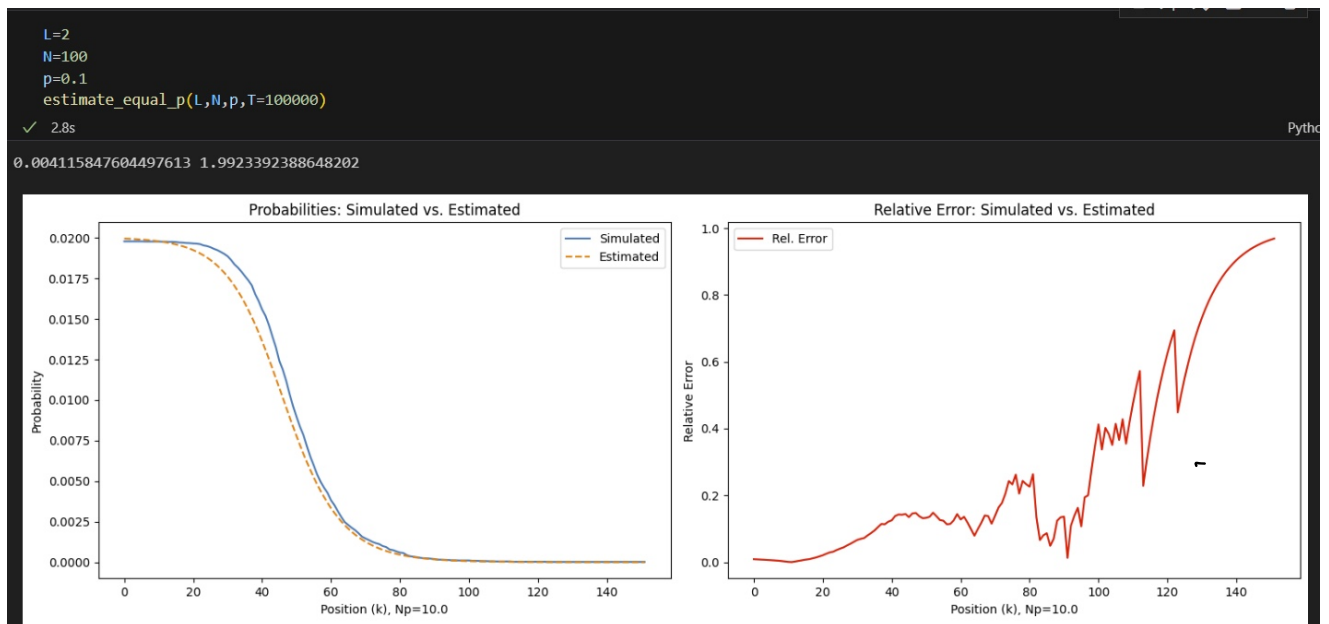
$Np < 2$  时



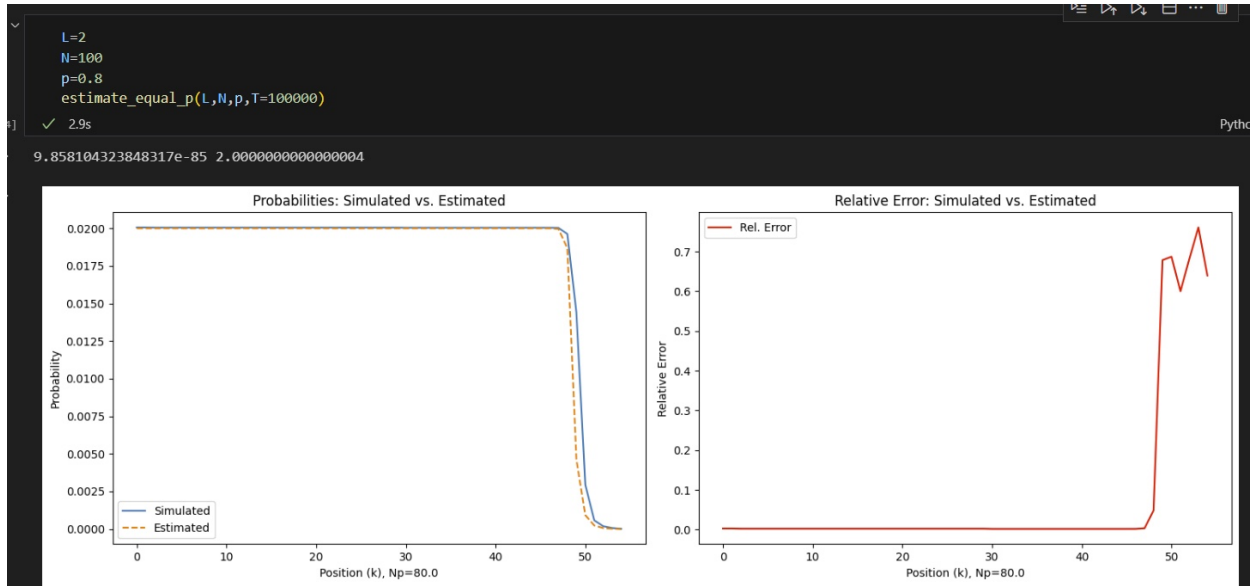
$Np = 2$  时



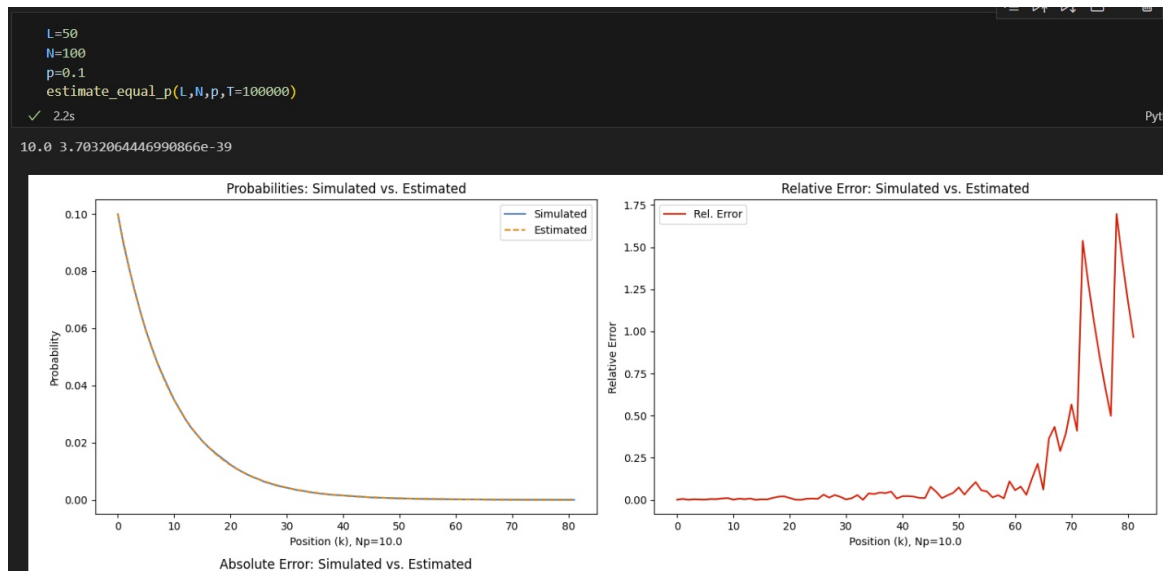
$Np > 2$  时



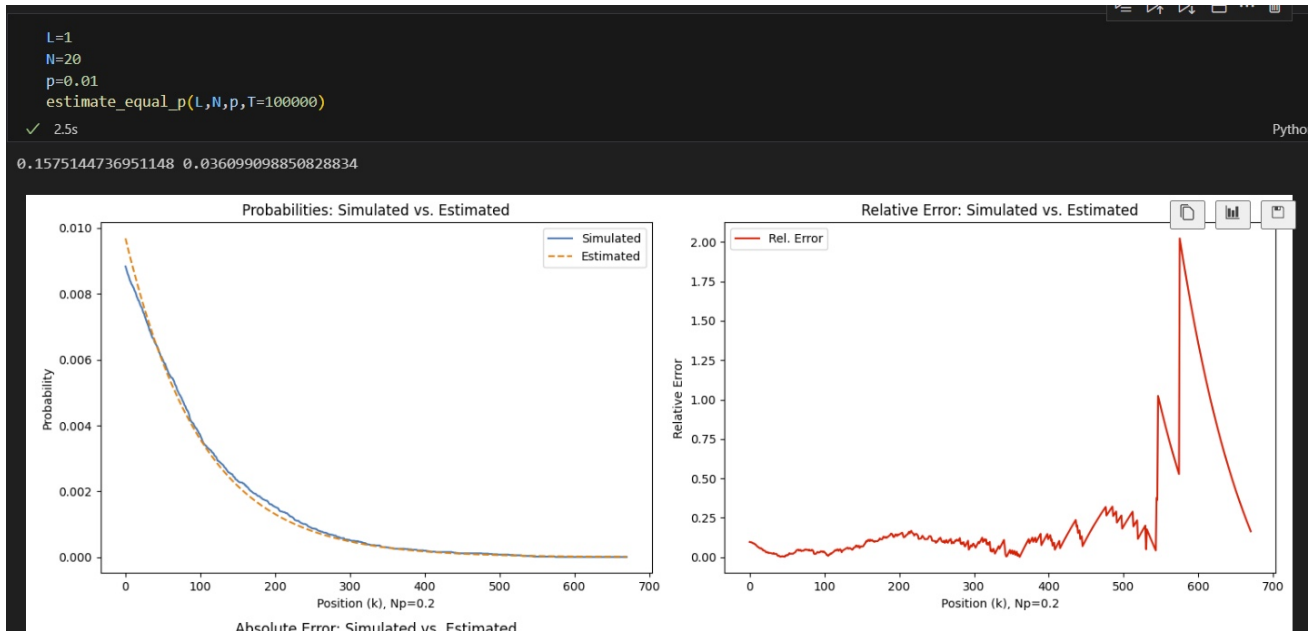
p 较大时



L 较大时



N 後、小时



N 後、大时

