

# 随机多臂老虎机

Stochastic Multi-Armed Bandit Problem

### 傅奕诚

fuycc@zju.edu.cn

浙江大学计算机科学与技术学院

2025 年 4 月 18 日



# 目录

多臂老虎机问题简介

贪心算法

上置信界算法

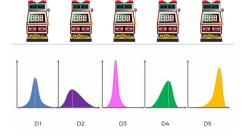
汤普森采样算法

总结



### 多臂老虎机问题

- 玩家希望最大化自己的奖励
- 玩家通过获得反馈调整策略
- 如何进行"探索-利用"权衡(exploration-exploitation balance)



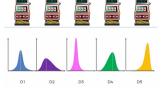
- Scenario: Pull machine k → sample from *unknown* reward distribution D<sub>k</sub> → observe reward.
- Problem: Given a finite number of pulls T, how can I optimize my winnings?
- How much should I explore? How much should I exploit?

图: 多臂老虎机



### 多臂老虎机问题

 经典场景:一个赌鬼要玩多臂老虎机,摆在他面前有 K 个臂 (Arms)或动作选择(Actions),每一轮游戏中,他要选择拉动一个 臂并会获得一个奖励.如果总共玩 T 轮,他该如何最大化奖励?



- Scenario: Pull machine k → sample from unknown reward distribution D<sub>k</sub> → observe reward.
- Problem: Given a finite number of pulls T, how can I optimize my winnings?
- How much should I explore? How much should I exploit?

● 其它场景:新闻网站、动态定价、投资组合...

例子	动作	奖励
投资组合	选择一个股票买入	股票的涨跌
动态定价	选择一个价格交易	商品销售的收益
新闻网站	展示一则新闻	是否被用户点击



### 多臂老虎机问题

### 反馈(Feedback)

- 完全反馈 (full feedback): 所有股票的涨跌
- 部分反馈 (partial feedback): 任何更低(高) 价格都被接受(拒绝)
- 老虎机反馈 (bandit feedback): 该新闻是否被用户点击

### 奖励 (Reward)

- 随机奖励/IID 奖励: 玩家或者的奖励随机取自一个未知概率分布
- 对抗性奖励: 奖励可以任意, 能由一个"对手"有针对性的选择
- . . .



## 随机多臂老虎机问题

#### 过程:

- 在每轮  $t \in [T]$ ,玩家选择一个臂  $a_t \in \mathcal{A} = \{a_1, \dots, a_K\}$
- 玩家获得该臂对应的随机奖励  $r_t \sim \mathcal{R}(a_t)$   $(r_t \in [0,1])$
- 玩家依据过往轮次的奖励情况调整选择策略,实现奖励最大

### 说明:

- 奖励分布的均值记为  $\mu(a_k) = \mathbb{E}[\mathcal{R}(a_k)], k \in [K]$
- 最优臂  $a^*$  的奖励均值  $\mu^* = \max_{a \in \mathcal{A}} \mu(a)$
- 奖励均值差异  $\Delta(a) = \mu^* \mu(a)$

随机多臂老虎机



### 遗憾分析

我们需要设计 MAB 算法实现最大化奖励,实际上就是找最优臂。那么,分析 MAB 算法的性能就是在分析算法能否找到最优臂。我们用遗憾(regret)来度量实际选择和最优选择的差异。

### 遗憾(regret)或累计遗憾(cumulative regret)

• 伪遗憾 (pseudo-regret):

$$R(\mathit{T}) = \sum_{t=1}^{T} (\mu^* - \mu(a_t)) = \mu^* \cdot \mathit{T} - \sum_{t=1}^{T} \mu(a_t)$$

• 期望遗憾 (expected regret):  $\mathbb{E}[R(T)]$ 

在 MAB 问题中,我们常常关注算法遗憾界 (regret bound). 一个好的遗憾界是次线性的 (sub-linear),即

$$\frac{regret\ bound}{T} \to 0,\ T \to \infty$$

这意味着算法能够逐渐学到最优臂.



## 重要定理: Hoeffding 不等式

### 定理

(*Hoeffding* 不等式-1) 假设  $X_1, X_2, \cdots, X_n$  是 [0,1] 上的独立随机变量,样本均值为  $\bar{X}_n = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n X_i, \ \mu = \mathbb{E}[\bar{X}_n].$  对于任意  $\varepsilon > 0$  有:

$$P(|\mu - \bar{X}_n| \ge \varepsilon) \le 2 \exp(-2n\varepsilon^2)$$

该不等式是集中不等式(concentration inequalities)之一,直观上来说  $P(|\mu-\bar{X_n}|\leqslant small)\geqslant 1-small.$  这里, $[\mu-\varepsilon,\mu+\varepsilon]$  是置信区间(confidence interval), $\varepsilon$  是置信半径(confidence radius). 若令  $\varepsilon=\sqrt{\frac{\alpha\log T}{n}}$ ,则有

$$P(|\mu - \bar{X}_n| \ge \varepsilon) \le 2T^{-2\alpha}, \ \forall \alpha > 0$$

一般取  $\alpha = 2$ .





### 重要定理: Hoeffding 不等式

### 定理

(Hoeffding 不等式-2) 假设  $X_1, X_2, \cdots, X_n$  是  $\{0,1\}$  上的独立随机变量且  $\mathbb{E}[X_i] = p_i$ ,样本均值为  $\bar{X_n} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n X_i$ , $\mu = \frac{1}{n} \sum_i^n p_i$ . 对于任意  $0 < \lambda < 1 - \mu$  有:

$$P(\bar{X}_n \geqslant \mu + \lambda) \leqslant \exp(-nd(\mu + \lambda, \mu))$$

对于任意  $0 < \lambda < \mu$ ,

$$P(\bar{X}_n \leqslant \mu - \lambda) \leqslant \exp(-nd(\mu - \lambda, \mu))$$

注:  $d(a,b) = a \ln \frac{a}{b} + (1-a) \ln \frac{1-a}{1-b}$ 

### 定理

对于正数数  $\alpha, \beta$ ,  $F_{\alpha,\beta}^{beta}(y) = 1 - F_{(\alpha+\beta-1),y}^{B}(\alpha-1)$ .



# 目录

多臂老虎机问题简介

贪心算法

上置信界算法

汤普森采样算法

总结



### 贪心算法

- 1: 探索阶段: 将每个臂各尝试 N 次
- 2: 利用阶段:
- 3: for t > KN do
- 4: 选择平均奖励最高的臂  $\hat{a} = \arg \max_a Q_t(a)$
- 5: 观察奖励  $r_t$ ,  $N_{t+1}(\hat{a}) = N_t(\hat{a}) + 1$ ,  $Q_{t+1}(\hat{a}) = Q_t(\hat{a}) + \frac{r_t Q_t(\hat{a})}{N_{t+1}(\hat{a})}$
- 6: end for



### 贪心算法的遗憾分析

### 定理

贪心算法的遗憾界为  $O(T^{2/3}(K\log T)^{1/3})$ .

证明: 考虑 K=2 的情况,遗憾产生当且仅当选择了次优臂  $a \neq a^*$ .

显然,探索阶段的遗憾为

$$R(exploration) \leq N$$

对于利用阶段,我们分为两种情况考虑:

- 事件 E: 所有臂 a 均满足  $P(|\mu(a) Q(a)| \leq \sqrt{2 \log T/N}) \geqslant 1 2T^{-4}$
- 事件  $\overline{E}$ : 事件 E 的补集

#### 则有:

$$\begin{split} \mathbb{E}[R(\textit{exploitation})] &\leqslant \mathbb{E}[R(\textit{exploitation})|E] \times P(E) \\ &+ \mathbb{E}[R(\textit{exploitation})|\bar{E}] \times P(\bar{E}) \\ &\leqslant \mathbb{E}[R(\textit{exploitation})|E] + T \times O(1/\mathit{T}^4) \end{split}$$



### 贪心算法的遗憾分析(续)

### 定理

贪心算法的遗憾界为  $O(T^{2/3}(K\log T)^{1/3})$ .

证明 (续): 记  $rad = \sqrt{2 \log T/N}$ . 在事件 E 下产生遗憾时,有

$$\mu(a) + \operatorname{rad} \geqslant Q(a) > Q(a^*) \geqslant \mu(a^*) - \operatorname{rad}$$

整理得  $\mu(a^*) - \mu(a) \leqslant 2 \operatorname{rad}$ . 那么

$$\begin{split} \mathbb{E}[R(\textit{exploitation})] &\leqslant \mathbb{E}[R(\textit{exploitation})|E] \times P(E) \\ &+ \mathbb{E}[R(\textit{exploitation})|\bar{E}] \times P(\bar{E}) \\ &\leqslant \mathbb{E}[R(\textit{exploitation})|E] + T \times O(1/T^4) \\ &\leqslant (T-2N) \cdot 2\textit{rad} + O(1/T^3) \end{split}$$

综合探索和利用的遗憾可得  $\mathbb{E}[R(T)] \leqslant N + 2 radT + O(1/T^3)$ . 若令  $N = T^{2/3}(\log T)^{1/3}$ ,则有  $\mathbb{E}[R(T)] \leqslant O(T^{2/3}(\log T)^{1/3})$ .



# 贪心算法的遗憾分析 (续)

### 定理

贪心算法的遗憾界为  $O(T^{2/3}(K\log T)^{1/3})$ .

证明:考虑 K > 2 的情况,探索阶段的遗憾为

$$R(exploration) \leq N(K-1)$$

利用阶段的遗憾为

$$\begin{split} \mathbb{E}[R(\textit{exploitation})] &\leqslant \mathbb{E}[R(\textit{exploitation})|E| \times P(E) \\ &+ \mathbb{E}[R(\textit{exploitation})|\bar{E}] \times P(\bar{E}) \\ &\leqslant (T - NK) \cdot 2\textit{rad} + O(1/T^3) \end{split}$$

综合探索和利用的遗憾可得  $\mathbb{E}[R(T)] \leqslant NK + 2 rad T + O(1/T^3)$ . 若令  $N = (T/K)^{2/3} \cdot O(\log T)^{1/3}$ ,则有  $\mathbb{E}[R(T)] \leqslant O(T^{2/3}(K\log T)^{1/3})$ .



### €-贪心算法

- 前期探索过多导致没必要的遗憾
- 贪心算法固定了探索阶段, 容易陷入次优解
- 1: **for**  $t = 1, 2, \dots, T$  **do**
- 2: 以  $\epsilon_t$  的概率探索: 随机选择一个臂
- 3: 以  $(1-\epsilon_t)$  的概率利用: 选择  $a_t = \arg \max_a Q_t(a)$
- 4: 观察奖励  $r_t$ ,  $N_{t+1}(\hat{a})=N_t(\hat{a})+1$ ,  $Q_{t+1}(\hat{a})=Q_t(\hat{a})+rac{r_t-Q_t(\hat{a})}{N_{t+1}(\hat{a})}$
- 5: end for

### 定理

令  $\epsilon_t = t^{-1/3} (K \log t)^{1/3}$ ,  $\epsilon$ -贪心算法的遗憾界为  $O(T^{2/3} (K \log T)^{1/3})$ .



# 目录

多臂老虎机问题简介

贪心算法

上置信界算法

汤普森采样算法

总结



### 上置信界算法

#### ←贪心算法的探索过于随机

- 1: 对于每个候选臂  $k=1,\cdots,K$ ,令  $Q_0(a_k)=0$ , $N_0(a_k)=0$
- 2: **for**  $t = 1, \dots, T$  **do**
- 3: if  $t \leq K$  then
- 4: 初始化顺序选择每个臂
- 5: **else**
- 6: 选择  $a_t = \arg\max_a (Q_t(a) + \sqrt{\frac{2 \ln t}{N_t(a)}})$
- 7: end if
- 8: 观察奖励  $r_t$ ,  $N_{t+1}(a_t) = N_t(a_t) + 1$ ,  $Q_{t+1}(a_t) = Q_t(a_t) + \frac{r_t Q_t(a_t)}{N_{t+1}(a_t)}$
- 9: end for

 $(Q_t(a) + \sqrt{\frac{2 \ln t}{N_t(a)}})$  较大有两种情况: 1. 奖励比较大; 2. 不确定性较大

随机多臂老虎机



18 / 45

### UCB 的遗憾分析

### 定理

UCB 算法的遗憾界为  $O(\sqrt{KT \log T})$ .

证明:由于遗憾的产生是因为没有选择到最优臂而获得了次优奖励,因此遗憾又可以表示成:

$$\mathbb{E}[R(T)] = T\mu^* - \sum_{i=1}^{K} \mu_i \mathbb{E}[N_{T+1}(a)]$$

其中, $\mathbb{E}[N_{T+1}](a)$ ] 代表到第 T 轮结束后,臂 a 被选择到的期望次数。由于算法初始化会将每个臂都选择一遍,因此每个臂被选择次数为

$$N_{T+1}(a) = 1 + \sum_{t=K+1}^{T} \mathbb{I}\{a_t = a\}$$

其中  $\mathbb{I}\{\cdot\}$  代表指示函数. 不难看出,如果我们要对算法进行遗憾分析,实际上是在分析算法选择次优臂的上界,即分析  $N_{T+1}(a)$  的上界.



### 证明: 令 $c_{t,s} = \sqrt{(2 \log t)/s}$ , 对于任何正整数 l, 有

$$\begin{split} N_{T+1}(a) &\leqslant \sum_{t=K+1}^{T} \mathbb{I}\{a_t = a, N_t(a) < l\} + \sum_{t=K+1}^{T} \mathbb{I}\{a_t = a, N_t(a) \geqslant l\} \\ &\leqslant l + \\ &\sum_{t=K+1}^{T} \mathbb{I}\{Q_t(a^*) + c_{t,N_t(a^*)} \leqslant Q_t(a) + c_{t,N_t(a)}, N_t(a) \geqslant l\} \\ &\leqslant l + \sum_{t=K+1}^{T} \mathbb{I}\{\min_{0 < s < t} Q_s(a^*) + c_{t,N_s(a^*)} \leqslant \max_{l \leqslant k < t} Q_k(a) + c_{t,N_k(a)}\} \\ &\leqslant l + \sum_{t=1}^{\infty} \sum_{s=1}^{t-1} \sum_{k=l}^{t-1} \mathbb{I}\{Q_s(a^*) + c_{t,N_s(a^*)} \leqslant Q_k(a) + c_{t,N_k(a)}\} \end{split}$$



证明: 我们以同样的方式定义事件  $E(a,a^*)$ , 即臂 a 与  $a^*$  获得的平均 奖励落在各自的置信区间中. 在事件  $E(a,a^*)$  下,若  $Q_s(a^*)+c_{t,N_s(a^*)}\leqslant Q_k(a)+c_{t,N_s(a)}$ , 则有:

$$\mu^* \leqslant Q_s(a^*) + c_{t,N_s(a^*)} \leqslant Q_k(a) + c_{t,N_k(a)} \leqslant \mu(a) + 2c_{t,N_k(a)}$$

整理下得  $\mu^* - \mu(a) \leqslant 2c_{t,N_k(a)}$ . 可以验证的是,该式仅在  $l \leqslant \frac{8\log t}{\Delta(a)^2}$  下成立,因此我们在后续分析中取  $l = \left\lceil \frac{8\log T}{\Delta(a)^2} \right\rceil$ . 而当事件  $E(a,a^*)$  没有发生时,则下述不等式至少有一个成立

$$Q_s(a^*) \leq \mu^* - c_{t,N_s(a^*)}$$
  
 $\mu(a) + c_{t,N_k(a)} \leq Q_k(a)$ 

这两个不等式分别代表最优臂被低估的情况与次优臂被高估的情况.



#### 证明: 因此, 基于上述分析与 Hoeffding 不等式, 我们可以得到:

$$N_{t}(a) \leqslant \left\lceil \frac{8 \log T}{\Delta(a)^{2}} \right\rceil + \sum_{t=1}^{\infty} \sum_{s=1}^{t-1} \sum_{k=\left\lceil \frac{s \ln T}{\Delta(a)^{2}} \right\rceil}^{t-1} \left\{ Q_{s}(a^{*}) + c_{t,N_{s}(a^{*})} \leqslant Q_{k}(a) + c_{t,N_{k}(a)} \right\}$$

$$\leqslant \left\lceil \frac{8 \log T}{\Delta(a)^{2}} \right\rceil$$

$$+ \sum_{t=1}^{\infty} \sum_{s=1}^{t-1} \sum_{k=\left\lceil \frac{s \ln T}{\Delta(a)^{2}} \right\rceil}^{t-1} \left( P(Q_{s}(a^{*}) \leqslant \mu^{*} - c_{t,N_{s}(a^{*})}) + P(Q_{k}(a) \ge \mu(a) + c_{t,N_{k}(a)}) \right)$$

$$\lceil 8 \log T \rceil \stackrel{\infty}{\longrightarrow} \stackrel{t}{\longrightarrow} \stackrel{t}{\longrightarrow} \stackrel{t}{\longrightarrow} \frac{1}{2} \log T \rceil \stackrel{\infty}{\longrightarrow} \frac{1}{2} \log T \rceil$$

$$\leqslant \left\lceil \frac{8\log T}{\Delta(a)^2} \right\rceil + \sum_{t=1}^{\infty} \sum_{s=1}^{t} \sum_{k=1}^{t} 2t^{-4} = \left\lceil \frac{8\log T}{\Delta(a)^2} \right\rceil + \sum_{t=1}^{\infty} 2t^{-2}$$

$$\leqslant \frac{8\log T}{\Delta(a)^2} + 1 + \frac{\pi^2}{3}$$





#### 证明: T 轮之后的遗憾为:

$$\mathbb{E}[R(T)] = T\mu^* - \sum_{i=1}^K \mu(a_i) \mathbb{E}[N_{T+1}(a_i)] = \sum_{a:\Delta(a)>0} \Delta(a) \mathbb{E}[N_{T+1}(a)]$$

$$\leq 8 \sum_{a:\Delta(a)>0} \frac{\log T}{\Delta(a)} + (1 + \frac{\pi^2}{3}) (\sum_{i=1}^K \Delta(a_i)) = O(\log T \sum_{a:\Delta(a)>0} \frac{1}{\Delta(a)})$$

该界称为问题依赖的(instance-dependent)遗憾界. 进一步讨论,若对于所有  $\Delta(a) \leqslant \epsilon$ ,则累计遗憾为  $O(\epsilon T)$ . 反之,若  $\Delta(a) > \epsilon$ ,则产生的遗憾为  $O(\frac{K}{\epsilon} \log T)$ . 综合这两种情况,我们取  $\epsilon = \sqrt{\frac{K}{T} \log T}$ ,则可以得到问题独立的(instance-independent)遗憾界  $O(\sqrt{KT \log T})$ .



### UCB 的遗憾分析 - 2

证明:回顾我们的分析目标

$$N_{T+1}(a) \leqslant \sum_{t=K+1}^{T} \mathbb{I}\{a_t = a, N_t(a) < l\} + \sum_{t=K+1}^{T} \mathbb{I}\{a_t = a, N_t(a) \geqslant l\}$$

基于之前的分析可以发现关键在于当事件 E 发生的情况下有  $l \leq \frac{8 \log t}{\Delta(a)^2}$ ,也就是说,次优臂 a 被选择的次数  $N_t(a) = O(\frac{\log T}{\Delta(a)^2})$ ,即  $\Delta(a) = \sqrt{\frac{\log T}{N_t(a)}}$ . 另一方面,基于 Hoeffding 不等式,事件 E 不发生的概率随着轮次的增加趋近于 0. 因此,次优臂产生的遗憾为

$$R(t; a) = N_t(a) \cdot \Delta(a) = O(\sqrt{N_t(a) \log T})$$

则累计遗憾为

$$R(t) = O(\sqrt{\log T}) \sum_{a \in \mathcal{A}} \sqrt{N_t(a)} \leqslant O(\sqrt{\log T}) \sqrt{K \sum_{a \in \mathcal{A}} N_t(a)} = O(\sqrt{Kt \log T})$$

Guang Touge 2025 年 4 月 18 日 随机多臂老虎机 2



# 目录

多臂老虎机问题简介

贪心算法

上置信界算法

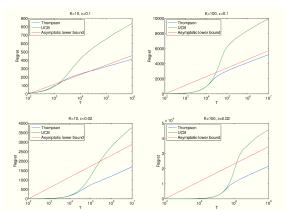
汤普森采样算法

总结



### 汤普森采样

- 汤普森采样 (Thompson sampling, TS) 最早于 1933 年由 William
   R. Thompson 提出
- 雅虎 An Empirical Evaluation of Thompson Sampling, NIPS 2011
- 2015 年前后才出现了一些理论分析的文章
- 简洁优雅







# 汤普森采样

```
1: 对于每个候选臂 k=1,\dots,K, 令 S_t(a_k)=0, F_t(a_k)=0
2: for t = 1, \dots, T do
      for k = 1, \dots, K do
3.
        从 Beta(S_t(a_k)+1, F_t(a_k)+1) 分布中采样 \theta_t(a_k)
4.
     end for
5.
      选择 a_t = \arg\max_a \theta_t(a), 并观察奖励 r_t
6:
    if r_t = 1 then
7:
        S_{t+1}(a_t) = S_t(a_t) + 1
8:
9:
      else
        F_{t+1}(a_t) = F_t(a_t) + 1
10:
      end if
11:
12: end for
```

- 只能用 beta 分布?共轭先验分布.
- 只能用于  $r_t \in \{0,1\}$  的情况?以  $r_t \in [0,1]$  为概率从  $\{0,1\}$  中抽取一个数作为反馈.



### TS 的遗憾分析

### 定理

TS 算法的遗憾界为  $O(\sqrt{KT \ln T})$ .

证明:延续 UCB 算法的证明思路,由于遗憾的产生是因为没有选择到最优臂而获得了次优奖励,因此遗憾为:

$$\mathbb{E}[R(T)] = T\mu^* - \sum_{i=1}^{K} \mu(a_k) \mathbb{E}[N_{T+1}(a_k)]$$

要分析这个遗憾,等价于分析任意次优臂被选中的次数  $\mathbb{E}[N_{T+1}(a_k)]$ .



# TS 的遗憾分析(续)

#### 证明:

- $\hat{\mu}_t(a) = \frac{S_t(a)}{N_t(a)}$  是奖励的经验期望 (empirical mean),  $N_t(a_k) = S_t(a_k) + F_t(a_k)$ .
- 对于每个 a ≠ a\*, 令两个阈值参数 x(a) 与 y(a) 满足 µ(a) < x(a) < y(a) < µ\*. 对于在连续区间上, 一定能找到这样的 x(a) 与 y(a) 存在.
- 记事件  $E_t^{\mu}(a)$  为  $\hat{\mu}_t(a) \leqslant x(a)$ , 事件  $E_t^{\theta}(a)$  为  $\theta_t(a) \leqslant y(a)$ .
- 记  $p_t(a) = P(\theta_t(a^*) > y(a) | \mathcal{H}_{t-1})$ , 其中,  $\mathcal{H}_{t-1} = \{a_{\tau}, r_{\tau}(a_{\tau}), \tau = 1, \cdots, t\}$  代表时间步 t 之前的历史.



## TS 的遗憾分析(续)

证明:回到要分析的目标  $\mathbb{E}[N_{T+1}(a)]$ . 我们基于上面定义的两个事件 对其讲行分解:

$$\mathbb{E}[N_{T+1}(a)] = \sum_{t=1}^{T} P(a_t = a)$$

$$= \underbrace{\sum_{t=1}^{T} P(a_t = a, E_t^{\mu}(a), E_t^{\theta}(a))}_{(1)} + \underbrace{\sum_{t=1}^{T} P(a_t = a, E_t^{\mu}(a), \overline{E_t^{\theta}(a)})}_{(2)}$$

$$+ \underbrace{\sum_{t=1}^{T} P(a_t = a, \overline{E_t^{\mu}(a)})}_{(3)}$$

(1) 代表估计与采样都较好的情况下选择了 a; (2) 代表估计较好而采 样不好的情况下选择了 a; (3) 代表估计不好的情况下选择了 a.



证明:对于(1)式,

### 引理

对于所有时间步 t,  $a \neq a^*$  以及  $\mathcal{H}_{t-1}$  的实现  $H_{t-1}$ , 有

$$P(a_t = a, E_t^{\mu}(a), E_t^{\theta}(a)|H_{t-1}) \leqslant \frac{(1 - p_t(a))}{p_t(a)} P(a_t = a^*, E_t^{\mu}(a), E_t^{\theta}(a)|H_{t-1})$$

假设历史  $H_{t-1}$  使得事件  $E_t^{\mu}(a)$  成立. 如果该事件不成立,则上面引理中的不等式两边都为 0,不等式恒成立. 事实上,对于事件  $E_t^{\theta}(a)$  也能做同样的假设. 基于条件概率的性质,证明上述不等式等价于证明:

$$P(a_t = a | E_t^{\theta}(a), H_{t-1}) \leqslant \frac{(1 - p_t(a))}{p_t(a)} P(a_t = a^* | E_t^{\theta}(a), H_{t-1})$$



## TS 的遗憾分析 - (1) 式证明 - 引理证明

#### 我们从不等式左侧开始证明.

$$P(a_{t} = a | E_{t}^{\theta}(a), H_{t-1}) = P(\theta_{t}(a') \leqslant \theta_{t}(a), \forall a' | E_{t}^{\theta}(a), H_{t-1})$$

$$\leqslant P(\theta_{t}(a') \leqslant y(a), \forall a' | E_{t}^{\theta}(a), H_{t-1})$$

$$= P(\theta_{t}(a^{*}) \leqslant y(a) | H_{t-1}) \cdot P(\theta_{t}(a') \leqslant y(a), \forall a' \neq a^{*} | E_{t}^{\theta}(a), H_{t-1})$$

$$= (1 - p_{t}(a)) \cdot P(\theta_{t}(a') \leqslant y(a), \forall a' \neq a^{*} | E_{t}^{\theta}(a), H_{t-1})$$

$$= \frac{(1 - p_{t}(a))}{p_{t}(a)} \cdot P(\theta_{t}(a^{*}) > y(a) | H_{t-1}) \cdot P(\theta_{t}(a') \leqslant y(a), \forall a' \neq a^{*} | E_{t}^{\theta}(a), H_{t-1})$$

$$= \frac{(1 - p_{t}(a))}{p_{t}(a)} \cdot P(\theta_{t}(a') \leqslant y(a) < \theta_{t}(a^{*}), \forall a' \neq a^{*} | E_{t}^{\theta}(a), H_{t-1})$$

$$\leqslant \frac{(1 - p_{t}(a))}{p_{t}(a)} \cdot P(a_{t} = a^{*} | E_{t}^{\theta}(a), H_{t-1})$$



### 证明:对于(1)式,利用上述引理与条件期望的性质,可以得到:

$$(1) = \sum_{t=1}^{T} \mathbb{E}[P(a_t = a, E_t^{\mu}(a), E_t^{\theta}(a) | \mathcal{H}_{t-1})]$$

$$\leqslant \sum_{t=1}^{T} \mathbb{E}[\frac{(1 - p_t(a))}{p_t(a)} P(a_t = a, E_t^{\mu}(a), E_t^{\theta}(a) | \mathcal{H}_{t-1})]$$

$$= \sum_{t=1}^{T} \mathbb{E}[\mathbb{E}[\frac{(1 - p_t(a))}{p_t(a)} \mathbb{I}(a_t = a, E_t^{\mu}(a), E_t^{\theta}(a)) | \mathcal{H}_{t-1}]]$$

$$= \sum_{t=1}^{T} \mathbb{E}[\frac{(1 - p_t(a))}{p_t(a)} \mathbb{I}(a_t = a, E_t^{\mu}(a), E_t^{\theta}(a))]$$



证明: 令  $\tau_k$  表示最优臂  $a^*$  被第 k 次选到的时间步. 可以观察到的是 概率  $p_t(a)$  仅在  $\theta_t(a^*)$  的分布变化时才变化,即最优臂被选择时.因此, $p_t(a)$  对于  $t \in \{\tau_k+1,\cdots,\tau_{k+1}\}$  (对于任意 k) 不变.因此:

$$\begin{split} & \sum_{t=1}^{T} \mathbb{E}\left[\frac{(1-p_{t}(a))}{p_{t}(a)} \mathbb{I}(a_{t}=a, E_{t}^{\mu}(a), E_{t}^{\theta}(a))\right] \\ & = \sum_{t=1}^{T} \mathbb{E}\left[\frac{(1-p_{\tau_{k}+1}(a))}{p_{\tau_{k}+1}(a)} \sum_{t=\tau_{k}+1}^{\tau_{k+1}} \mathbb{I}(a_{t}=a, E_{t}^{\mu}(a), E_{t}^{\theta}(a))\right] \\ & \leq \sum_{t=0}^{T-1} \mathbb{E}\left[\frac{(1-p_{\tau_{k}+1}(a))}{p_{\tau_{k}+1}(a)}\right] \end{split}$$

这个不等式说明了,次优臂的选择次数能够被选择最优臂概率的方程 所束缚住.

◆□▶ ◆□▶ ◆ ≧ ▶ ◆ ≧ ・ 夕 Q (\*)



证明: 下面的引理进一步证明了  $\mathbb{E}[\frac{1}{p_{\tau+1}(a)}-1]$  的上界.

### 引理

令  $\tau_k$  表示最优臂  $a^*$  被第 k 次选到的时间步,则对于  $i \neq 1$ ,有

$$\mathbb{E}\left[\frac{1}{p_{\tau_{k}+1}(a)}-1\right] \leqslant \begin{cases} \frac{3}{\Delta'(a)} & \text{for } k < \frac{8}{\Delta'(a)} \\ \Theta\left(e^{-\Delta'(a)^{2}k/2} + \frac{e^{-D(a)k}}{(k+1)\Delta'(a)^{2}} + \frac{1}{e^{\Delta'(a)^{2}k/4}-1}\right) & \text{for } k \geqslant \frac{8}{\Delta'(a)} \end{cases}$$

其中 
$$\Delta_{a}^{'}=\mu^{*}-y(a)$$
 ,  $D(a)=y(a)\ln\frac{y(a)}{\mu^{*}}+(1-y(a))\ln\frac{1-y(a)}{1-\mu^{*}}.$ 

引理证明略,请参考原文[2].



证明: 因此, 基于上述引理, 我们可以得到式(1)的上界:

$$(1)\leqslant \frac{24}{\Delta^{'}(a)^{2}}+\sum_{j\geqslant 8/\Delta^{'}(a)}\Theta(e^{-\Delta^{'}(a)^{2}j/2}+\frac{1}{(j+1)\Delta^{'}(a)^{2}}e^{-D_{a}j}+\frac{1}{e^{\Delta^{'}(a)^{2}j/4}-1})$$

接下来我们证明式(2)的上界和式(3)的上界。这两个引理遵循的事实是,随着次优臂 i 被选择次数增加,违背事件  $E_t^{\mu}(a)$  与  $E_t^{\theta}(a)$  的概率会指数衰减。这两个引理的证明都需要用到 Hoeffding 不等式。



证明: 对于(2)式,

### 引理

对于  $a \neq a^*$ ,有

$$\sum_{t=1}^{T} P(a_t = a, E_t^{\mu}(a), \overline{E_t^{\theta}(a)}) \leqslant L_T(a) + 1$$

其中, 
$$L_T(a) = \frac{\ln T}{d(x(a), y(a))}$$
. (注:  $d(a, b) = a \ln \frac{a}{b} + (1 - a) \ln \frac{1 - a}{1 - b}$ )

引理证明: 我们首先对式(2)进行分解:

$$(2) = \sum_{t=1}^{T} P(a_t = a, N_t(a) \leqslant L_T(a), \overline{E_t^{\theta}(a)}, E_t^{\mu}(a)) + \sum_{t=1}^{T} P(a_t = a, N_t(a) > L_T(a), \overline{E_t^{\theta}(a)}, E_t^{\mu}(a))$$



### TS 的遗憾分析 - (2) 式证明 - 引理证明

#### 引理证明:对于分解式的第一部分,显然有:

$$\sum_{t=1}^{T} P(a_t = a, N_t(a) \leqslant L_T(a), \overline{E_t^{\theta}(a)}, E_t^{\mu}(a))$$

$$\leqslant \mathbb{E}[\sum_{t=1}^{T} \mathbb{I}(a_t = a, N_t(a) \leqslant L_T(a))]$$

$$\leqslant L_T(a)$$



### TS 的遗憾分析 - (2) 式证明 - 引理证明

引理证明:对于分解式的第二部分,我们回忆事件  $E_t^{\mu}(a)$  代表  $\hat{\mu}_t(a) \leqslant x(a)$ ,  $E_t^{\theta}(a)$  代表  $\theta_t(t) \leqslant y(a)$ , 且  $N_t(a)$  与  $E_t^{\mu}(a)$  由  $\mathcal{H}_{t-1}$  决 定. 则有

$$\begin{split} &\sum_{t=1}^T P(a_t = a, N_t(a) > L_T(a), \overline{E_t^{\theta}(a)}, E_t^{\mu}(a)) \\ &= \sum_{t=1}^T \mathbb{E}[\mathbb{I}(a_t = a, N_t(a) > L_T(a), \overline{E_t^{\theta}(a)}, E_t^{\mu}(a))] \\ &= \mathbb{E}[\sum_{t=1}^T \mathbb{E}[\mathbb{I}(a_t = a, N_t(a) > L_T(a), \overline{E_t^{\theta}(a)}, E_t^{\mu}(a)) | \mathcal{H}_{t-1}]] \\ &= \mathbb{E}[\sum_{t=1}^T \mathbb{I}(N_t(a) > L_T(a), E_t^{\mu}(a)) \cdot P(a_t = a, \overline{E_t^{\theta}(a)} | \mathcal{H}_{t-1})] \\ &= \mathbb{E}[\sum_{t=1}^T \mathbb{I}(N_t(a) > L_T(a), \hat{\mu}_t(a) \leqslant x(a)) \cdot P(\theta_t(a) > y(a) | \mathcal{H}_{t-1})] \end{split}$$



### TS 的遗憾分析 - (2) 式证明 - 引理证明

引理证明:由定义可知,  $\theta_t(a)$  是取自于分布  $Beta(\hat{\mu}_t(a)(N_t(a)+1)+1,(1-\hat{\mu}_t(a))(N_t(a)+1))$ . 进一步,记  $\alpha'(a)=x(a)(N_t(a)+1)+1$ ,  $\beta'(a)=(1-x(a))(N_t(a)+1)$ . 给定  $\mathcal{H}_{t-1}=H_{t-1}$  使得  $N_t(a)>L_T(a)$  和  $\hat{\mu}_t(a)\leqslant x(a)$  成立,即  $\mathbb{I}(N_t(a)>L_T(a),\hat{\mu}_t(a)\leqslant x(a))=1$  (否则为 0). 利用 Heoffding 不等式可以得到:

$$P(\theta_{t}(a) > y(a) | \mathcal{H}_{t-1} = H_{t-1}) \leq 1 - F_{\alpha'_{t}, \beta'_{t}}^{beta}(y(a))$$

$$= F_{N_{t}(a)+1, y(a)}^{B}(x(a)(N_{t}(a)+1))$$

$$\leq e^{-(N_{t}(a)+1)d(x(a), y(a))}$$

$$\leq e^{-L_{T}(a)d(x(a), y(a))} \leq \frac{1}{T}$$
(1)

因此, 可证得分解式的第二部分的一个上界是 1.



Guang Touge 2025 年 4 月 18 日



证明(续): 对于(3)式,

### 引理

对于  $i \neq 1$ , 有

$$\sum_{t=1}^{T} P(a_t = a, \overline{E_t^{\mu}(a)}) \leqslant \frac{1}{d(x(a), \ \mu(a))} + 1$$



### TS 的遗憾分析 - (3) 式证明 - 引理证明

引理证明: 这里,令  $\tau_k$  表示次优臂 a 被第 k 次选择到的时间步,显然可以获得下述第一行的不等式。然后,我们利用事实

 $\hat{\mu}_{ au_{k+1}}(a)=rac{S_{ au_{k+1}}(a)}{k+1}\leqslantrac{S_{ au_{k+1}}(a)}{k}$  与 Hoeffding 不等式,我们可以得到第二行不等关系.

$$\sum_{t=1}^{T} P(a_{t} = a, \overline{E_{t}^{\mu}(a)}) \leqslant \sum_{k=0}^{T-1} P(\overline{E_{i}^{\mu}(\tau_{k+1})}) = \sum_{k=0}^{T-1} P(\hat{\mu}_{\tau_{k+1}}(a) > x(a))$$

$$\leqslant \sum_{k=0}^{T-1} P(\frac{S_{\tau_{k+1}}(a)}{k} > x(a))$$

$$\leqslant 1 + \sum_{k=1}^{T-1} \exp(-kd(x(a), \mu(a))))$$

$$\leqslant 1 + \frac{1}{d(x(a), \mu(a))}$$



# TS 的遗憾分析(合)

证明:最后,通过将上述三个上界组合在一起,我们就可以获得最终遗憾的上界。通过选择  $x(a)=\mu(a)+\frac{\Delta(a))}{3}$  与  $y(a)=\mu_1-\frac{\Delta(a)}{3}$ ,有  $\Delta'(a)^2 = (\mu_1 - y(a))^2 = \frac{\Delta(a)^2}{2}$ ,

$$d(x(a), \mu(a)) \geqslant 2(x(a) - \mu(a))^2 = \frac{2\Delta(a)^2}{9}$$
 以及 
$$d(x(a), y(a)) \geqslant 2(y(a) - x(a))^2 \geqslant \frac{2\Delta(a)^2}{9}.$$

$$\mathbb{E}[N_{t}(a)] \leq \frac{24}{\Delta'(a)^{2}} + \sum_{j \geq 8/\Delta'(a)}^{T-1} \Theta(e^{-\Delta'(a)^{2}j/2} + \frac{1}{(j+1)\Delta'(a)^{2}}e^{-D(a)j} + \frac{1}{e^{\Delta'(a)^{2}j/2}} + \frac{1}{(j+1)\Delta'(a)^{2}}e^{-D(a)j} + \frac{1}{e^{\Delta'(a)^{2}j/2}} + \frac{1}{d(x(a),\mu(a))} + 1$$

$$\leq \sum_{j \geq 8/\Delta'(a)}^{T-1} \Theta(e^{-\Delta'(a)^{2}j/2} + \frac{1}{(j+1)\Delta'(a)^{2}} + \frac{1}{j\Delta'(a)^{2}}) + O(\frac{\ln T}{\Delta(a)^{2}})$$

$$= \Theta(\frac{1}{\Delta'(a)^{2}} + \frac{\ln T}{\Delta'(a)^{2}}) + O(\frac{\ln T}{\Delta(a)^{2}}) = O(\frac{\ln T}{\Delta(a)^{2}})$$



## TS 的遗憾分析(合)

证明:

$$\mathbb{E}[N_t(a)] \leqslant O(\frac{\ln T}{\Delta(a)^2})$$

因此,对于所有满足  $\Delta(a) \geqslant \sqrt{\frac{K \ln T}{T}}$  的臂,遗憾为  $O(\sqrt{\frac{T \ln T}{K}})$ ;对于所有满足  $\Delta(a) \leqslant \sqrt{\frac{K \ln T}{T}}$  的臂,遗憾为  $O(\sqrt{KT \ln T})$ . 综上,我们可以得到上界  $O(\sqrt{KT \ln T})$ .



# 总结

- 多臂老虎机问题
- 随机多臂老虎机
- 贪心算法 -> UCB -> TS
- 遗憾分析(分而治之)
  - "探索"遗憾与"利用"遗憾
  - "好事件"与"坏事件"
  - 放缩 +Hoeffding 用于 bound
- contextual bandits, bayesian bandits, adversarial bandits...



# 参考文献



- Near-Optimal Regret Bounds for Thompson Sampling. Shipra Agrawal, et al. Journal of the ACM. 2017.
- Introduction to Multi-Armed Bandits. Aleksandrs Slivkins.
- Bandit Algorithms. Tor Lattimore and Csaba Szepesvari.