

计算机应用数学

Quaternijkon

计算机应用数学课程笔记

September 10, 2024

目录

1. 随机游走与马尔可夫链 4

1.1. 引言 4

1.2. 平稳分布 Stationary Distribution 7

1.3. 无向图上随机游走的收敛性 8

1.4. 4. 单位边权重的无向图上的随机游走 9

1.5. 更多关于 Markov 的内容 11

1. 随机游走与马尔可夫链

1.1. 引言

Definition

随机游走 在有向图上：从一个起始顶点生成一系列顶点，每次随机选择一个出边，沿着这条边移动到一个新的顶点，并重复这个过程。正式定义如下：

$$p(t)P = p(t + 1)$$

其中， $p(t)$ 是一个行向量，它的每个分量表示在时间 t 时每个顶点的概率质量分布， P 是所谓的转移矩阵， $P_{i,j}$ 是游走从顶点 i 选择顶点 j 的概率。

Example

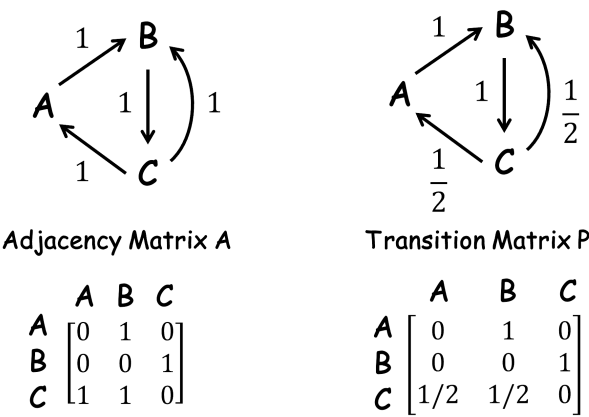


图 1 邻接矩阵与转移矩阵

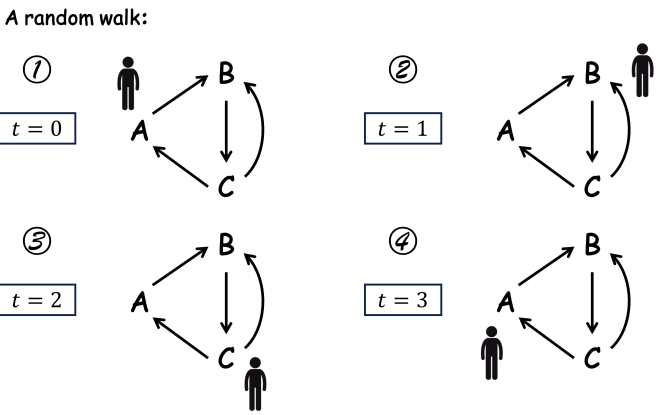


图 2 随机游走

Markov 链

有限的状态集合。

p_{xy} ：从状态 x 到状态 y 的转移概率， $\sum_y p_{xy} = 1$ 。

Markov 链可以表示为有向图，其中从顶点 x 到顶点 y 的权重为 p_{xy} 。

RANDOM WALK	MARKOV CHAIN
图 Graph	随机过程 Stochastic process
顶点 Vertex	状态 State
强连通 Strongly connected	持续 Persistent
非周期的 Aperiodic	非周期的 Aperiodic
强连通且非周期的 Strongly connected and aperiodic	遍历的 Ergodic
无向图 Undirected graph	时间可逆的 Time reversible

表 1 随机游走与马尔可夫链

我们将在本节中介绍以下内容：

- 示例：PageRank 和 Markov 决策过程。
- 平稳分布。
- 收敛性。
- Markov 过程。

Example

PageRank

将网页看作一个图：每个网页是一个顶点，超链接是边。

目标：根据重要性对网页进行排序。

Insight

一个网页的链接越多，它就越重要。

将入链看作投票，著名网站有更多的入链。

此外，来自重要网页的链接权重更大。

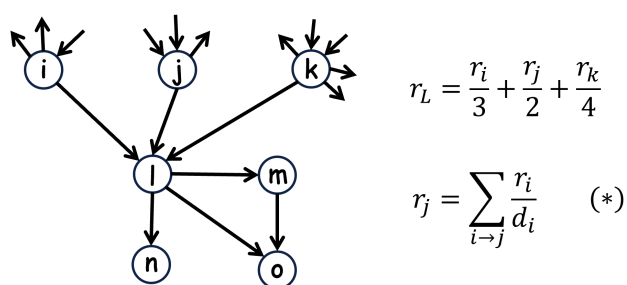


图 3

随机邻接矩阵

d_i 是节点 i 的度。

如果 $i \rightarrow j$ ，则 $M_{ji} = \frac{1}{d_i}$ 。

排序向量

r_i 是页面 i 的重要性得分。

公式 (*) 可以重写为：

$$r = M \cdot r$$

Example

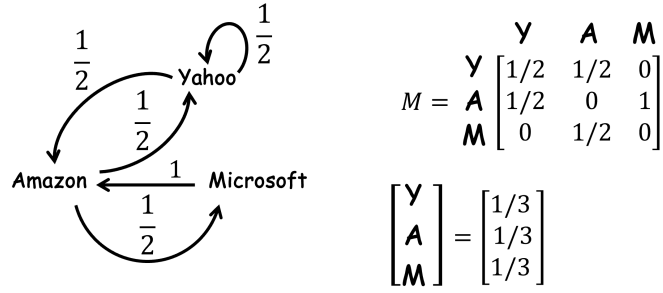


图 4

第一次迭代

$$\begin{bmatrix} \frac{1}{3} \\ \frac{1}{2} \\ \frac{1}{6} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & 0 \\ \frac{1}{2} & 0 & 1 \\ 0 & \frac{1}{2} & 0 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} \frac{1}{3} \\ \frac{1}{3} \\ \frac{1}{3} \end{bmatrix}$$

$$PR(Y)^1 = \frac{1}{2}PR(Y)^0 + \frac{1}{2}PR(A)^0 = \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{3} + \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{3} = \frac{1}{3}$$

$$PR(A)^1 = \frac{1}{2}PR(Y)^0 + 1 \cdot PR(M)^0 = \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{3} + \frac{1}{3} = \frac{3}{6}$$

$$PR(M)^1 = \frac{1}{2}PR(A)^0 = \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{3} = \frac{1}{6}$$

第二次迭代

$$\begin{bmatrix} \frac{5}{12} \\ \frac{1}{3} \\ \frac{1}{4} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & 0 \\ \frac{1}{2} & 0 & 1 \\ 0 & \frac{1}{2} & 0 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} \frac{1}{3} \\ \frac{1}{2} \\ \frac{1}{6} \end{bmatrix}$$

...

收敛

$$\begin{bmatrix} \frac{2}{5} \\ \frac{2}{5} \\ \frac{1}{5} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & 0 \\ \frac{1}{2} & 0 & 1 \\ 0 & \frac{1}{2} & 0 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} \frac{2}{5} \\ \frac{2}{5} \\ \frac{1}{5} \end{bmatrix}$$

Markov 过程 (Markov 决策过程)

$$\mathcal{S}, \mathcal{A}, \mathcal{R}, \mathbb{P}, \gamma$$

\mathcal{S} : 状态集合。

\mathcal{A} : 动作集合。

\mathcal{R} : 在状态 s 下执行动作 a 的奖励 $r(s, a)$ 。

\mathbb{P} : 在状态 s 下执行动作 a 后转移到下一个状态 s' 的转移概率 $P(s' | s, a)$ 。

γ : 折扣因子。

MDP (Markov 决策过程) :

- 1 $t = 0$ 初始状态 $s_0 \sim p(s_0)$
- 2 对于 $t = 0$ 到结束:
- 3 执行动作 a_t
- 4 获得奖励 $r_t \sim R(\cdot | s_t, a_t)$
- 5 获得下一个状态 $s_{t+1} \sim P(\cdot | s_t, a_t)$
- 6 代理获得奖励 r_t 和状态 s_{t+1}

算法 1 Markov 决策过程

目标：最大化长期奖励（累计奖励） $\sum_{t \geq 0} D^t r_t$ 。

Example

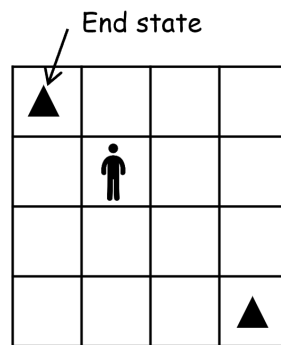


图 5

动作集合 = {左, 右, 上, 下} 到达空白格的奖励 \rightarrow 使用最小化的动作数到达终点状态。

1.2. 平稳分布 Stationary Distribution

设 p_t 是随机游走经过 t 步后的概率分布。通过以下公式定义长期平均概率分布 a_t :

$$a_t = \frac{1}{t}(p_0 + p_1 + \cdots + p_{t-1})$$

Markov 链的基本定理:

对于一个连通的 Markov 链, 它收敛于一个极限概率向量 x , 满足:

$$XP = x; \sum_i x_i = 1 \Rightarrow X[P - I, 1] = [0, 1]$$

引理 1.3.1 设 P 是一个连通的 Markov 链的转移概率矩阵。通过在矩阵 $P - I$ 上增加一列 1 的列构造出的 $n \times (n + 1)$ 矩阵 $A = [P - I, 1]$ 的秩为 n 。

证明: 作业

定理 1.3.2 设 P 是连通 Markov 链的转移概率矩阵, 则存在一个唯一的概率向量 π 满足 $\pi P = \pi$ 。此外, 对于任何初始分布, $\lim_{t \rightarrow \infty} a_t$ 存在且等于 π 。

证明: 考虑 a_t 和 a_{t+1} 的差, $a_t - a_{t+1} = a_t P$:

$$\begin{aligned}
a_t P - a_t &= \frac{1}{t}[p_0 P + p_1 P + \cdots + p_{t-1} P] - \frac{1}{t}[p_0 + p_1 + \cdots + p_{t-1}] \\
&= \frac{1}{t}[p_1 + p_2 + \cdots + p_t] - \frac{1}{t}[p_0 + p_1 + \cdots + p_{t-1}] \\
&= \frac{1}{t}(p_t - p_0)
\end{aligned}$$

因此, $b_t = a_t P - a_t$ 满足 $|b_t| \leq \frac{2}{t}$, 并且当 $t \rightarrow \infty$ 时趋于 0。

根据引理 1.3.1, $A = [P - I, 1]$ 的秩为 n 。由于 A 的所有行和为 0, $n \times n$ 矩阵 B 中除了最后一列以外的所有列是可逆的。

令 c_t 由 $b_t = a_t P - a_t$ 去掉第一列得到, 使得 $a_t B = [c_t, 1]$ 。

因此 $a_t \rightarrow [c_t, 1] \rightarrow [0, 1]$ 并且 $a_t \rightarrow [0, 1] B^{-1}$ 。

因此 $a_t \rightarrow \pi$, 我们得出 π 是一个概率向量。

由于 $a_t [P - I] = b_t \rightarrow 0$, 我们得到 $\pi [P - I] = 0$ 。

由于 A 的秩为 n , 这是唯一的解, 如所要求的。

引理 1.3.3 对于在强连通图上的随机游走, 若边上带有概率, 向量 π 满足 $\pi_x p_{xy} = \pi_y p_{yx}$ 对于所有 x 和 y , 且 $\sum_x \pi_x = 1$, 那么 π 是随机游走的平稳分布。

证明: $\pi_x p_{xy} = \pi_y p_{yx}$, 两边求和, $\pi_x = \sum_y \pi_y p_{yx}$, 因此 (π) 满足 $\pi = \pi P$ 。(By Theorem 1.3.2 ...)

1.3. 无向图上随机游走的收敛性

下一个问题: 游走需要多长时间开始反映 Markov 过程的平稳概率?

示例: 这需要很长时间才能收敛。游走很难通过图的两个部分之间的窄通道。

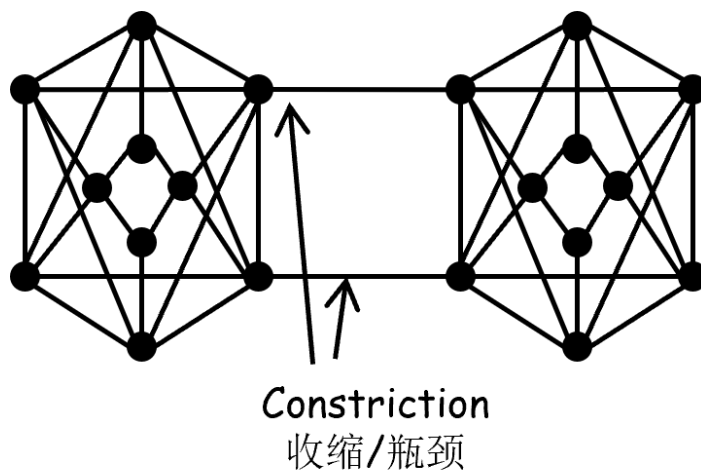


图 6

我们在下面定义了 Markov 链的收缩的一个组合度量, 称为归一化导通率。

定义 1.3.1 设 $\varepsilon > 0$ 。Markov 链的 ε -mixing 时间是最小的整数 t , 使得对于任何初始分布 P_0 , 第 t 步的平均概率分布与平稳分布之间的 1-范数距离最多为 ε 。

$$|a_t - \pi| \leq \varepsilon$$

定义 1.3.2 对于一个顶点子集 S , 令 $\pi(S)$ 表示 $\sum_{x \in S} \pi_x$ 。归一化导通率定义为:

$$\Phi(S) = \frac{\sum_{(x,y) \in (S, \bar{S})} \pi_x p_{xy}}{\min(\pi(S), \pi(\bar{S}))}$$

其中, $\bar{S} = V - S$ 。 $\pi(S)$ 是平稳分布下, Markov 链处于某状态属于 S 的概率。

定义 1.3.3 Markov 链的归一化导通率, 记作 Φ , 定义为:

$$\Phi = \min_S \Phi(S)$$

定理 1.3.4. 在无向图上, 随机游走的 ε -mixing 时间为:

$$\Phi \left(\frac{\ln\left(\frac{1}{\pi_{\min}}\right)}{\Phi^2 \varepsilon^3} \right)$$

其中, π_{\min} 是任何状态的最小平稳概率。

使用归一化导通率证明收敛性。

接下来, 我们应用定理 1.3.4 通过一些例子说明归一化导通率如何限制收敛速度。

① 一个一维的格子

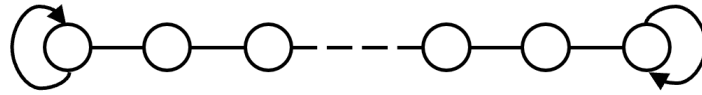


图 7

n 个顶点路径, 两端都有自环。

平稳概率在所有顶点上是均匀的 $\frac{1}{n}$ 。

具有最小归一化导通率的集合是:

- 具有 $\pi \leq \frac{1}{2}$ 的集合;
- 包含前 $\frac{n}{2}$ 个顶点的集合。

从集合 S 到集合 \bar{S} 的边的总导通率是:

$$\pi_m p_{m,m+1} = \Omega\left(\frac{1}{n}\right), (m = \frac{n}{2})$$

$$\pi(S) = \frac{1}{2}$$

$$\text{因此, } \Phi(\bar{S}) = 2\pi_m p_{m,m+1} = \Omega\left(\frac{1}{n}\right)$$

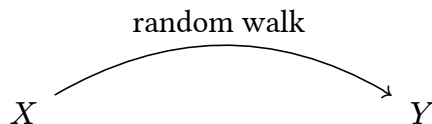
根据定理 1.3.4, 对于 $\varepsilon = \frac{1}{100}$, 经过 $O(n^2 \log n)$ 步之后, $||a_t - \pi|| \leq \frac{1}{100}$ 。

此图没有快速收敛性。

1.4. 4. 单位边权重的无向图上的随机游走

我们使用这种特殊类型的图来回答以下问题:

- 随机游走从 x 到达 y 的期望时间是多少?
- 从 x 到 y 并返回的期望时间是多少?
- 到达每个顶点的期望时间是多少?



① 命中时间

h_{xy} —— 也称为发现时间。

引理 1.3.5. 从路径上的一个端点开始随机游走，穿过有 n 个顶点的路径到达另一端的期望时间是 $\Theta H(n^2)$ 。

证明：

$$h_{12} = 1$$

$$\begin{aligned} h_{i,i+1} &= \frac{1}{2} + \frac{1}{2}(1 + h_{i-1,i+1}) \\ &= 1 + \frac{1}{2}(h_{i-1,i} + h_{i,i+1}) \\ &= 2 + h_{i-1,i} \end{aligned}$$

因此, $h_{i,i+1} = 2i - 1, 2 \leq i \leq n - 1$

要从 1 走到 n ,

$$\begin{aligned} h_{1,n} &= \sum_{i=1}^{n-1} h_{i,i+1} \\ &= \sum_{i=1}^{n-1} (2i - 1) \\ &= 2 \sum_{i=1}^{n-1} i - \sum_{i=1}^{n-1} 1 \\ &= 2 \frac{n(n-1)}{2} - (n-1) \\ &= (n-1)^2 \end{aligned}$$

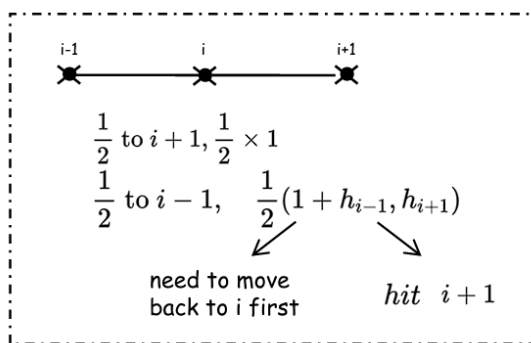


图 8

引理 1.3.6 设随机游走从顶点 1 到顶点 n , 在包含 n 个顶点的链中。令 $t(i)$ 为在顶点 i 停留的期望时间。那么：

$$t(i) = \begin{cases} n-1, & i=1 \\ 2(n-i), & 2 \leq i \leq n-1 \\ 1, & i=n \end{cases}$$

证明 现在 $t(n) = 1$, 因为游走到达 n 时会停止。当游走到达 $n-1$ 时, 一半的时间它会继续走向 n 。因此, $t(n-1) = 2$ 。对于 $3 \leq i \leq n-1$,

$$t(i) = \frac{1}{2}[t(i-1) + t(i+1)]$$

$$t(1) = \frac{1}{2}t(2) + 1$$

$$t(2) = t(1) + \frac{1}{2}t(3)$$

因此我们得到

$$t(i+1) = 2t(i) - t(i-1)$$

因此, $t(i) = 2(n-i)$ 对于 $3 \leq i \leq n-1$ 。

$$t(2) = 2(n-2), \quad t(1) = n-1。$$

因此, 在顶点停留的总时间是

$$n-1 + 2(1+2+\dots+n-2) + 1 = (n-1+1+2\frac{(n-1)(n-2)}{2}+1) = (n-1)^2 + 1$$

这比 h_{1n} 多出 1。

② 往返时间

$$\text{commute}(x, y) = h_{xy} + h_{yx}$$

③ 覆盖时间

$Cover(x, G) \rightarrow$ 从顶点 x 开始的随机游走到达每个顶点至少一次的期望时间。

$$Cover(G) = \max_x Cover(x, G)$$

定理 1.3.7. 设 G 是一个有 n 个顶点和 m 条边的图。覆盖时间 $Cover(G)$ 的上界为 $4m(n-1)$ 。

证明. 进行一次从某个顶点 Z 开始的深度优先搜索。 T 是结果生成的深度优先搜索生成树。深度优先搜索覆盖每个顶点。注意, 生成树中的每条边在两个方向上都被遍历了两次。

$$Cover(Z, G) \leq \sum_{(x,y) \in T, (y,x) \in T} h_{xy}$$

推论. 如果 x 和 y 是相邻的, 则 $h_{xy} + h_{yx} \leq 2m$, 其中 m 是边的数量。该推论表明 $h_{xy} \leq 2m$ 。由于深度优先搜索树中有 $n-1$ 条边, 并且每条边都被遍历两次, $Cover(Z) \leq 4m(n-1)$ 。因此, $Cover(G) \leq 4m(n-1)$ 。

1.5. 更多关于 Markov 的内容

△ 一个简单的 Markov 链 $\langle S, P \rangle$ S : 状态, P : 概率

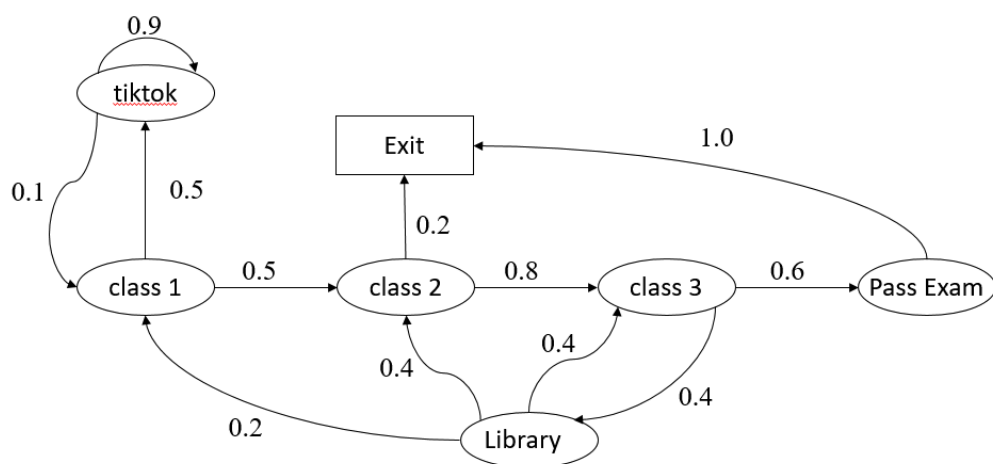


图 9

大量路径的例子：

$C_1, C_2, C_3, pass$

$C_1, TikTok, C_1, C_2, C_3, pass$

$C_1, C_2, C_3, Library, C_2, pass$

.....

△ **Markov 奖励过程** $\langle S, P, R, \gamma \rangle$ R : 奖励, γ : 折扣因子

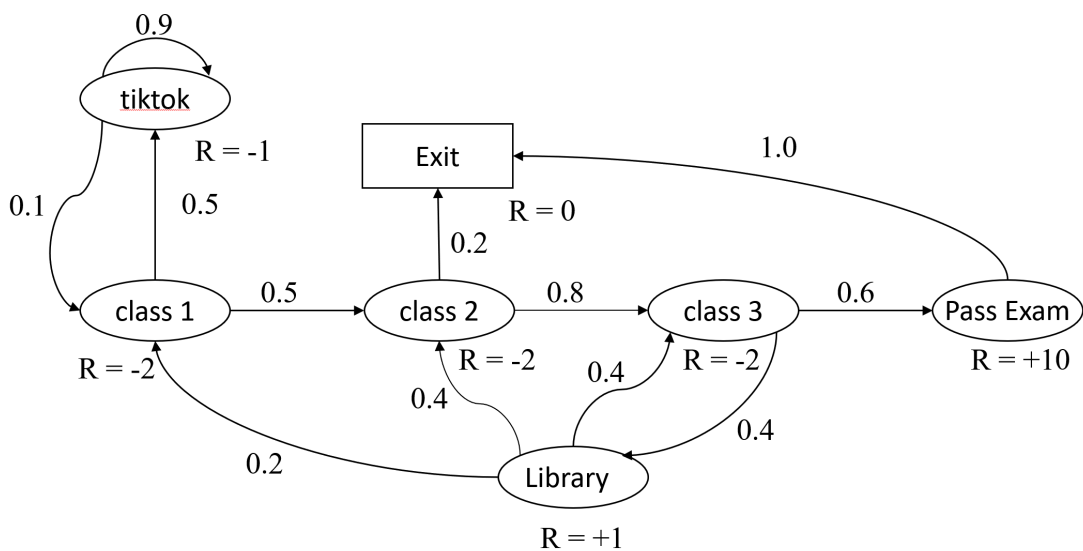


图 10

总奖励

$$G_t = R_{t+1} + \gamma R_{t+2} + \gamma^2 R_{t+3} + \dots$$

$$= \sum_{k=0}^{\infty} \gamma^k R_{t+k+1}$$

状态的价值函数

$$V(s) = \mathbb{E}[G_t \mid S_t = s]$$

= 从该状态开始的期望奖励，即不同路径的平均奖励。

路径: $C_1, C_2, C_3, Pass, Exit$

$S_1 = C_1$ 且 $\gamma = 1/2$

$$V_{C_1} = -2 - 2 \cdot \frac{1}{2} - 2 \cdot \frac{1}{4} - 10 \cdot \frac{1}{8} = -2.25$$

路径: $C_1, TikTok, TikTok, C_1, C_2, Exit$

$$V_{C_1} = -2 - 1 \cdot \frac{1}{2} - 1 \cdot \frac{1}{4} - 2 \cdot \frac{1}{8} - 2 \cdot \frac{1}{16} = -3.125$$

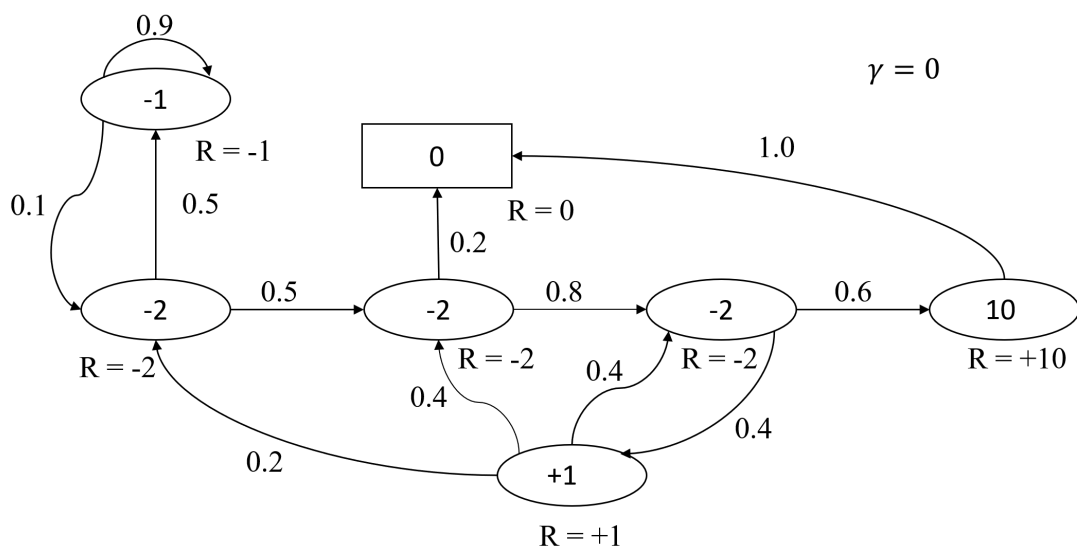


图 11

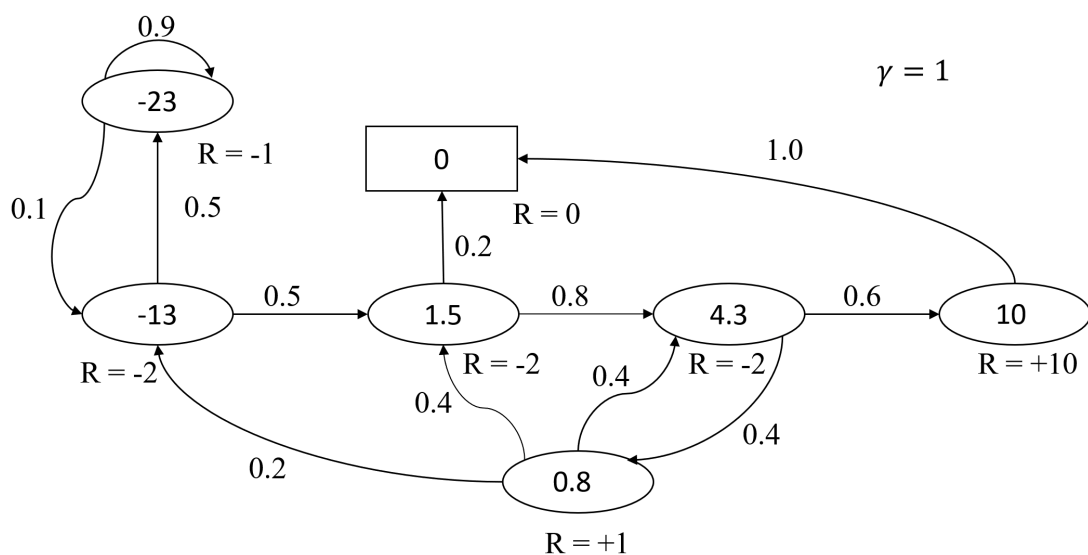


图 12

Bellman 期望方程

$$\begin{aligned}
V(s) &= \mathbb{E}[G_t \mid s_t = s] \\
&= \mathbb{E}[R_{t+1} + \gamma R_{t+2} + \gamma^2 R_{t+3} + \dots \mid s_t = s] \\
&= \mathbb{E}[R_{t+1} + \gamma(R_{t+2} + \gamma R_{t+3} \dots) \mid s_t = s] \\
&= \mathbb{E}[R_{t+1} + \gamma G_{t+1} \mid s_t = s] \\
&= \mathbb{E}[R_{t+1} + \gamma V(s_{t+1}) \mid s_t = s]
\end{aligned}$$

使用 s' 表示 $t+1$ 的可能状态,

$$V(s) = R_s + \gamma \sum_{s' \in S} P_{ss'} V(s')$$

对于 class 3

$$4.3 = -2 + 0.6 \times 10 + 0.4 \times 0.8$$

△ **Markov 决策过程** $\langle S, A, P, R, \gamma \rangle$ A : 动作

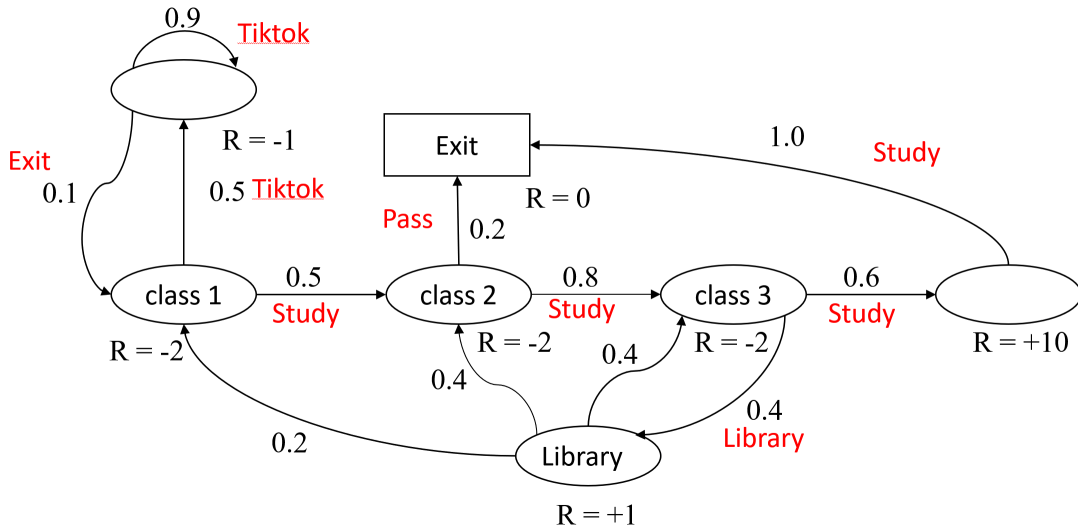


图 13

策略: 采取动作的概率分布。

$$\pi(a \mid s) = \mathbb{P}[A_t = a \mid S_t = s]$$

给定一个 MDP $M = \langle S, A, P, R, \gamma \rangle$ 和一个策略 π 。序列 S_1, S_2, \dots 是一个 Markov 过程 $\langle S, p^\pi \rangle$ 。

状态和奖励序列 S_1, R_2, S_2, \dots 是一个 Markov 过程 $\langle S, P^\pi, R^\pi, \gamma \rangle$ 。

在策略 π 下, 从状态 s 转移到 s' 的概率是:

$$P_{ss'}^\pi = \sum_{a \in A} \pi(a \mid s) P_{ss'}^a$$

在策略 π 下, 状态 s 的奖励是:

$$R_s^\pi = \sum_{a \in A} \pi(a \mid s) R_s^a$$

价值函数:

$$V_{\pi}(s) = \mathbb{E}_{\pi}[G_t \mid S_t = s]$$

策略价值函数:

$$q_{\pi}(s, a) = \mathbb{E}_{\pi}[G_t \mid S_t = s, A_t = a]$$

Bellman 方程:

$$V_{\pi}(s) = \mathbb{E}_{\pi}[R_{t+1} + \gamma v_{\pi}(s_{t+1}) \mid s_t = s]$$

$$q_{\pi}(s, a) = \mathbb{E}_{\pi}[R_{t+1} + \gamma q_{\pi}(s_{t+1}, A_{t+1}) \mid s_t = s, A_t = a]$$

因此
$$V_{\pi}(s) = \sum_{a \in \mathcal{A}} \pi(a \mid s) q_{\pi}(s, a)$$

且
$$q_{\pi}(s) = R_s^a + \gamma \sum_{s' \in S} P_{ss'}^a V_{\pi}(s')$$

因此,

$$q_{\pi}(s) = R_s^a + \gamma \sum_{s' \in S} P_{ss'}^a \sum_{a' \in A} \pi(a' \mid s') q_{\pi}(s', a')$$

最优价值函数

$$V_{*}(s) = \max_{\pi} V_{\pi}(s)$$

最优动作-价值函数

$$q_{*}(s, a) = \max_{\pi} q_{\pi}(s, a)$$

我们可以使用 $q_{*}(s, a)$ 来得到最优策略 π :

$$\pi_{*}(a \mid s) = \begin{cases} 1 & \text{if } a = \arg \max_{a \in A} q_{*}(s, a) \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$