



北京大学
PEKING UNIVERSITY

规划算法之动态规划

人工智能实验室

人工智能实验室



理查德·贝尔曼(Richard Bellman) 美国数学家

• 生平贡献

- 首先提出“维数灾难”：维度增加时，问题规模呈指数级增长
- **Bellman方程**：用于最优控制理论。解决多阶段决策过程(multi-stage decision process)。是动态规划的数学基础。
- **动态规划(Dynamic Programming)**：最早用于最优控制理论中，研究问题的优化方法。之后被抽象简化放入算法框架，幸运地成为了算法课程考察的一个知识点。





Bellman在他的自传中解释“动态规划”一词的由来：

- “我在1950年秋季在兰德度过了第一个任务是为多阶段决策过程找一个名字，一个有趣的问题是，动态规划这个名称是怎么来的？20世纪50年代不是数学的好年头。在华盛顿我们有一位非常有趣的绅士，威尔逊，他是国防部长，而且对“研究”这个词有一种病态的恐惧和仇恨——我没有轻描淡写地使用这两个词，而是很精准地在使用它们。如果有人胆敢在他面前提“研究”这个术语，他的脸会涨大，会发红，人会变得极为暴躁。你完全可以想象到他对数学这个词会产生什么样的感受。兰德公司受雇于空军，威尔逊又是空军的上司。因此，我觉得我必须采取一些措施，不让威尔逊和空军知道我正在兰德公司里悄悄地搞数学。”



动态规划的由来 (续)

- “我能起什么样的名称？首先，我对计划(planning)、决策(decision making)、思考(thinking)感兴趣。但是对于计划(planning)，由于各种原因，并不是一个好词。因此我决定使用“规划”(programming)一词。我想让大家知道这是动态(dynamic)的，多阶段，随时间变化。我想这真是个一石二鸟的好主意，用了传统物理意义上的词，也即动态，又表达了精确含义.....”
- “因此，我认为动态规划(dynamic programming)是一个好名字，甚至国会议员都不能反对。我就这样把它作为我研究的保护伞。”



但是罗素和诺维格在他们著作中反驳.....

- “这是不可能的，因为他第一篇使用该术语的论文(Bellman, 1952), 还要早于威尔逊成为国防部长的年份(1953年)。”
- Harold J. Kushner在他的一篇讲话中回忆了Bellman。不过他是引用Kushner的话：“另一方面，当我问他同样的问题时，他回答说，他试图通过动态添加来更新Dantzig的线性规划。也许这两个动机都是真的。”



在编程算法中的动态规划

- 三个重要概念
 - 最优子结构
 - 边界
 - 状态转移方程
 - 动态规划中的核心部分
 - 实质上是Bellman方程的变形形式
- 特点
 - 用递推代替递归
 - 用空间换时间



编程算法中的动态规划应用一

- 数塔问题 (poj1163)
- 在右边的数字三角形中寻找一条从顶部到底边的路径，使得路径上所经过的数字之和最大。路径上的每一步都只能往左下或右下走。
- 只需要求出这个最大和即可，不必给出具体路径。



(Figure 1)



数塔问题 (poj1163) 伪代码

- 在数字三角形中找一条从顶部到底边的路径，使得路径上经过的数字之和最大。路径上的每一步都只能往左下或右下走。

```
Input num, r, c // num是二维数组, r是行数, c是列数
```

```
Initialize a two-dimension array dp[r][c], whose size is the same as num // dp是一个二维数组, 存放的是以第r行第c列的结点为根的子树的最大和  
for i<-0 to n-1
```

```
    dp[r-1][i] = num[r-1][i] // 复制最后一行数
```

```
for i<-(r-2) to 0 by -1
```

```
    for j<-0 to n-1
```

```
        if i>= j
```

```
            dp[i][j]=max(dp[i+1][j],dp[i+1][j+1]+num[i][j])
```

```
return dp[0][0]
```

			7		
			3	8	
			8	1	0
			2	7	4
			4	5	6
					5

(Figure 1)



应用二：单源最短路径问题伪代码 Bellman-Ford算法

- 给定一个带权有向图 $G=(V,E)$, 其中每条边的权是一个实数。另外, 还给定 V 中的一个顶点, 称为源。现在要计算从源到其他所有各顶点的最短路径长度。这里的长度就是指路上各边权之和。这个问题通常称为单源最短路径问题。

```
for 每一个结点  $v \in V$ 
    Distance( $v$ ) :=  $+\infty$ 
Distance( $s$ ) := 0
循环  $n-1$  次
    for 每一条路径  $(u,v) \in E$ 
        if Distance( $u$ ) + weight( $u,v$ ) < Distance( $v$ ) then
            Distance( $v$ ) := Distance( $u$ ) + weight( $u,v$ )
    for 每一条路径  $(u,v) \in E$ 
        if Distance( $u$ ) + weight( $u,v$ ) < Distance( $v$ )
            then 中止程序并且返回 “找到负循环”
返回 执行成功
```



Bellman论文里对动态规划的说明(1954)

- 动态规划理论一开始创造出来是为了解决**多阶段决策过程**(multi-stage decision process)中的数学问题：我们有一个物理系统，任何时刻这个系统的**状态**(state)能被描述为一组量，我们称为状态参数或状态变量。有时，这些状态变量可能被过程本身所决定。这些**决策**(decisions)等价于状态变量之间的**转移**(transformations)，决策的选择与转移的选择是互相独立的。用前一段决策的结果来指导后面的决策，整个过程的目标是最大化**终状态参数**的相关函数。
- (作为一个数学家，) 传统步骤是把所有可行策略算一遍，然后取最大值.....但是作为一个“实用”的人，我们却要看到维度过大的代价——这会叫一台现代计算机器瑟瑟发抖的——因为有太多信息了。



Bellman论文里对动态规划的说明续(1954)

- 考虑一个中间状态。由于从初状态到中间状态的过程，我们并不关心，之后的决策都只从这个中间状态开始。这就叫做**无后效性**。
- **最优原则**(principle of optimality)：
 - Bellman论文的描述：一个最优策略有这样的性质——无论初状态和最初的几个决策是什么，剩余决策一定构成一个与之前决策产生的状态相关的一个最优策略。
 - 形式化描述：一个策略 $\pi(a|s)$ 能达到状态 s 下的最优值 $v_\pi(s) = v_*(s)$ ，当且仅当：对于从状态 s 出发可达到的任意状态 s' ，策略 π 能达到新状态 s' 的最优值 $v_\pi(s') = v_*(s')$ 。



大纲

- 动态规划 (Dynamic Programming) 与MDP问题
- 策略迭代 (Policy Iteration)
 - 策略估值 (Policy Evaluation)
 - 策略优化 (Policy Improvement)
- 值迭代 (Value Iteration)
- 异步动态规划(Asynchronous Dynamic Programming)
- 广义策略迭代 (Generalized Policy Iteration)
- 动态规划效率 (Efficiency of Dynamic Programming)



回顾MDP几个要素

- 马尔科夫决策过程(Markov Decision Process)

- 状态(state)

- 某一时刻的游戏局面，如围棋的某个局面
 - 特殊的状态：初始状态和结束状态

- 动作(action)

- 游戏玩家在某个游戏状态下可以采取某个动作，如在一个围棋局面下游戏玩家可以选择某个落子位置

- 状态转移(transition)

- 某个游戏状态下，在玩家采取某个游戏动作后，下一游戏状态的概率分布

- 奖赏(reward)

- 某个游戏状态下，在玩家采取某个游戏动作后，玩家得到的分数



回顾MDP的数学定义

- 马尔科夫决策过程的数学定义
 - $M = \langle S, A, P, R, \gamma \rangle$
 - S : 状态集合
 - A : 动作集合
 - P : 状态转移函数 $\langle S, A, S \rangle \rightarrow \mathcal{R}^+$, $P(s, a, s') = \Pr[s'|s, a]$, s 和 a 是当前状态和动作, s' 是下一状态
 - R : 奖赏函数 $\langle S, A, \mathcal{R}^+ \rangle \rightarrow \mathcal{R}^+$, $R(s, a, r) = \Pr[r|s, a]$, s 和 a 是当前状态和动作, r 是奖赏
 - γ : 折扣因子
- 游戏策略的定义
 - π : 策略函数 $\langle S, A \rangle \rightarrow \mathcal{R}^+$, π 描述的是状态 s 下采取动作 a 的概率分布
- 玩家的游戏目标
 - 寻找最优的游戏策略 π , 使得从游戏初始状态 s_1 到游戏终结状态 s_n 的期望累积收益 $E[\sum_{i=1}^n \gamma^i r_i | M, \pi]$ 最大



回顾MDP的相关数学定义

- G_t 是时间步 t 以来的总折旧回馈值。有

$$G_t = R_{t+1} + \gamma R_{t+2} + \gamma^2 R_{t+3} + \cdots = \sum_{k=0}^{\infty} \gamma^k R_{t+k+1} \quad (6.1)$$

- 状态值函数 $v_{\pi}(s)$

$$v_{\pi}(s) = \mathbb{E}_{\pi}[G_t | S_t = s] = \mathbb{E}_{\pi}[R_{t+1} + \gamma R_{t+2} + \cdots | S_t = s] \quad (6.2)$$

- 动作状态值函数 $q_{\pi}(s, a)$

$$\begin{aligned} q_{\pi}(s, a) &= \mathbb{E}_{\pi}[G_t | S_t = s, A_t = a] \\ &= \mathbb{E}_{\pi}[R_{t+1} + \gamma R_{t+2} + \cdots | S_t = s, A_t = a] \end{aligned} \quad (6.3)$$



Bellman方程

Bellman期望方程

$$v_{\pi}(s) = \sum_a \pi(a|s) \sum_{s',r} p(s',r|s,a) [r + \gamma v_{\pi}(s')] \quad (6.4)$$

$$q_{\pi}(s,a) = \sum_{s',r} p(s',r|s,a) [r + \gamma v_{\pi}(s')] \quad (6.5)$$

$\forall s \in S, a \in A(s), s' \in S^+$

Bellman最优方程

$$v_*(s) = \max_{\pi} v_{\pi}(s) \quad (6.6)$$

$$q_*(s,a) = \max_{\pi} q_{\pi}(s,a) \quad (6.7)$$

⇒

$$\begin{aligned} v_*(s) &= \max_a \mathbb{E}[R_{t+1} + \gamma v_*(S_{t+1}) | S_t = s, A_t = a] \\ &= \max_a \sum_{s',r} p(s',r|s,a) [r + \gamma v_*(s')] \end{aligned} \quad (6.8)$$

$$\begin{aligned} q_*(s,a) &= \mathbb{E} \left[R_{t+1} + \gamma \max_{a'} q_*(S_{t+1}, a') \mid S_t = s, A_t = a \right] \\ &= \sum_{s',r} p(s',r|s,a) [r + \gamma \max_{a'} q_*(s',a')] \\ &\quad \forall s \in S, a \in A(s), s' \in S^+ \end{aligned} \quad (6.9)$$



最优状态值函数与最优动作状态值函数

$$\begin{aligned}v_*(s) &= \max_{\pi} v_{\pi}(s) \\&= \max_{\pi} \sum_{a \in A} \pi(a|s) q_{\pi}(s, a) \\&= \max_a q_*(s, a)\end{aligned}\tag{6.10}$$



动态规划与MDP问题

- 动态规划能适用的问题的性质
 - 最优子结构性质
 - 无后效性：MDP蕴含的马尔科夫性，具有无后效性
 - 子问题重叠性质：增加空间记录子问题的解，避免重复计算
- 动态规划需要假设完全环境，即完全可观察（Fully observable）；MDP的状态可见性是信息完全的
- 优化Bellman方程就是一个最优子结构，其迭代形式使得它可以用子问题表示；MDP具有的马尔科夫性，满足无后效性
- 结论：MDP可以用动态规划的方法解，得到最优策略



目标

预测 (predict)

- 给定条件：
 - $MDP < S, A, P, R, \gamma >$ 和策略 π
 - 或 $MDP < S, P^\pi, R^\pi, \gamma >$
- 输出：基于当前策略 π 的状态值函数 V_π

控制 (control)

- 给定条件：
 - $MDP < S, A, P, R, \gamma >$
- 输出：最优状态值函数 V_* 和最优策略 π_*



解决MDP思路

- 使用动态规划方法解决MDP
- 转移方程用Bellman方程的赋值形式给出
- 使用迭代更新的方法来逼近最优值



策略估值 (Policy Evaluation)

- 定义：对于任意策略 π ，计算在此策略下的状态值函数 V_π
- 策略估值中Bellman方程的赋值形式

$$\begin{aligned} v_\pi(s) &\doteq \mathbb{E}_\pi[R_{t+1} + \gamma R_{t+2} + \gamma^2 R_{t+3} + \dots | S_t = s] \\ &= \mathbb{E}_\pi[R_{t+1} + \gamma v_\pi(S_{t+1}) | S_t = s] \\ &= \sum_a \pi(a|s) \sum_{s',r} p(s',r|s,a)[r + \gamma v_\pi(s')] \end{aligned} \tag{6.4}$$

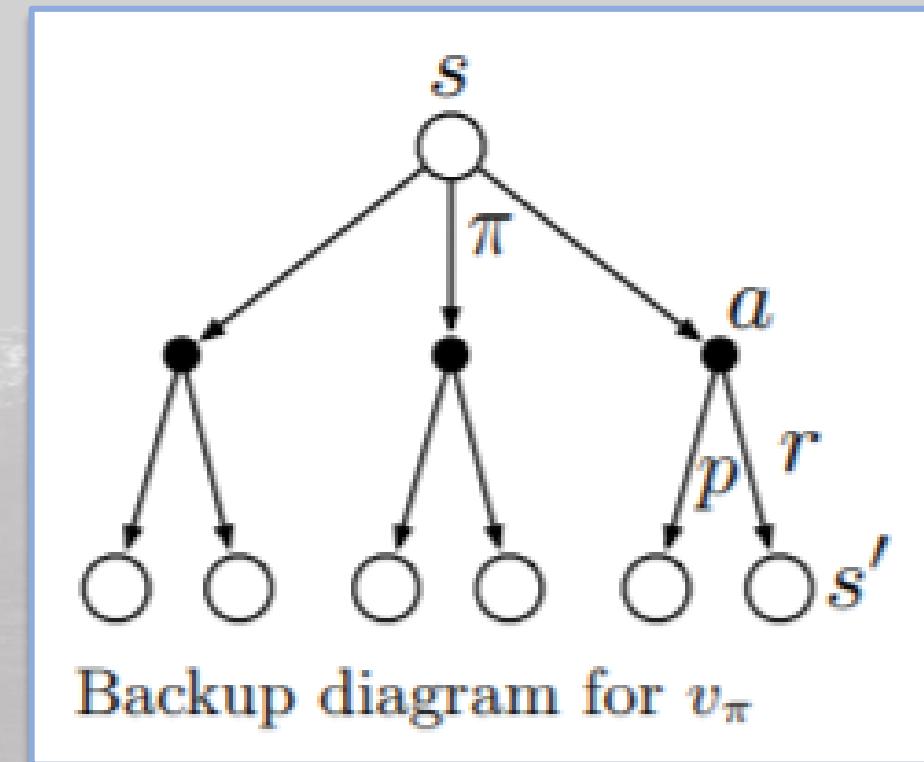
- 迭代更新规则： v_π 是这个更新规则的不动点

$$\begin{aligned} v_{k+1}(s) &\doteq \mathbb{E}_\pi[R_{t+1} + \gamma v_k(S_{t+1}) | S_t = s] \\ &= \sum_a \pi(a|s) \sum_{s',r} p(s',r|s,a)[r + \gamma v_k(s')] \end{aligned} \tag{6.11}$$

注：(6.4)式中的 v_π 下标表示是对策略 π 的**准确稳定**状态值函数，(6.11)式中的 v_k 表示迭代策略估值过程中，第 k 次迭代得到的值函数，依据的策略是同一个 π ，此时值函数可能**不准确**

迭代策略估值 (iterative policy evaluation)

- 完全回溯 (full backup) : 依据被评估策略 π 所有可能的一步转移, 用 $v_k(s)$ 依次计算 $v_{k+1}(s), \forall s \in S$
- 迭代停止条件: 测试 $\max_{s \in S} |v_{k+1}(s) - v_k(s)|$, 当这个量足够小时停止
- 迭代内循环计算
 - 同步迭代
 - 异步迭代





迭代内循环计算

同步迭代 (Synchronous iteration)

- 已有 $v_k(s_1), v_k(s_2), \dots, v_k(s_n)$
- 用以上值依次计算 $v_{k+1}(s_1), v_{k+1}(s_2), \dots, v_{k+1}(s_n)$
- 需要**双数组**分别存储旧值和新值

异步迭代 (Asynchronous iteration)

- 用 $v_k(s_1), v_k(s_2), \dots, v_k(s_n)$ 计算 $v_{k+1}(s_1)$
- 用 $v_{k+1}(s_1), v_k(s_2), \dots, v_k(s_n)$ 计算 $v_{k+1}(s_2)$
- 用 $v_{k+1}(s_1), v_{k+1}(s_2), \dots, v_k(s_n)$ 计算 $v_{k+1}(s_3)$
- ...
- 只需**单数组**原位更新，可以更快地收敛。之后会用到类似思想。



迭代策略估值伪代码

Iterative policy evaluation

Input π , the policy to be evaluated

Initialize an array $V(s) = 0$, for all $s \in \mathcal{S}^+$

Repeat

$$\Delta \leftarrow 0$$

For each $s \in \mathcal{S}$:

$$v \leftarrow V(s)$$

$$V(s) \leftarrow \sum_a \pi(a|s) \sum_{s',r} p(s',r|s,a) [r + \gamma V(s')]$$

$$\Delta \leftarrow \max(\Delta, |v - V(s)|)$$

until $\Delta < \theta$ (a small positive number)

Output $V \approx v_\pi$

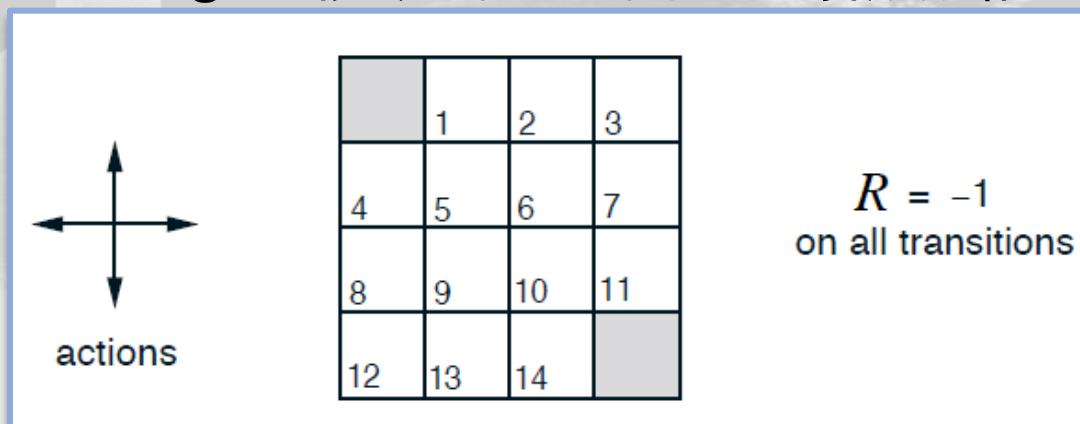


策略估值

- v_π 的存在性和唯一性保障条件
 - $\gamma < 1$
 - 或者依据策略 π , 所有状态最终能保证终止
- 迭代策略估值
 - 在上述存在性和唯一性保障条件下
 - 可以确保序列 $\{v_k\}$ 在 $k \rightarrow \infty$ 时能收敛, k 是迭代次数, 且收敛于 v_π 。也即在迭代足够多次之后, 能得到一个稳定的关于策略 π 的值函数 v_π 。
 - 计算依据的是同一个策略 π

策略估值计算

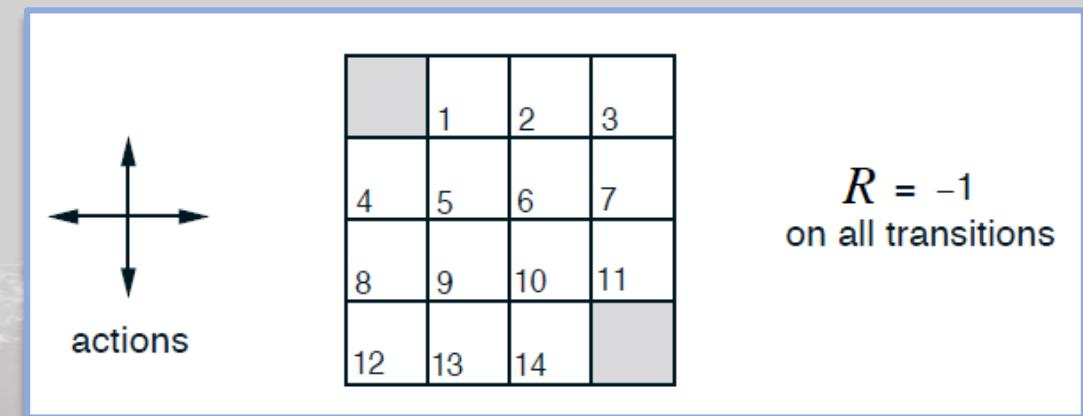
- 下图为格点地图，假设agent只能移动到地图上有数字的格子。
- 这个问题的MDP模型
 - 不包含终止状态的有限状态集合 $S = \{1, 2, \dots, 14\}$ 。终止状态为 agent移动到左上/右下的阴影格。



- 这个问题的MDP模型（续）
 - 动作集合 $A = \{\text{上, 下, 左, 右}\}$
 - 这里我们的目标是熟悉计算，而非确定某种策略。为了计算简便，我们暂时不考虑折旧 ($\gamma = 1$)
 - R
 - 达到终状态 : 1
 - 未达到终状态 : -1
 - P 转移概率：
 - $p(5, -1|6, \text{左}) = 1$
 - $p(\text{终止}, 1|1, \text{左}) = 1$

策略估值计算 (续)

- 问一：在以上叙述中，如果 π 是等概率随机策略，那么 $q_{\pi}(11, \text{下})$ 和 $q_{\pi}(7, \text{下})$ 分别等于多少？
- 记终止状态左上角 s_{t1} ，右下角 s_{t2}

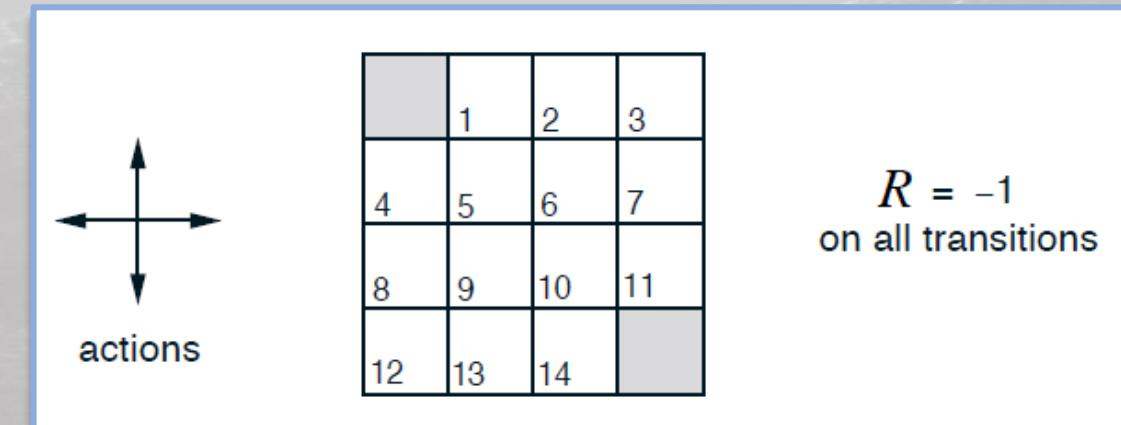


- $q_{\pi}(11, \text{下}) = p(s_{t2}, 1 | 11, \text{下}) * r = 1 * 1 = 1$
- $q_{\pi}(7, \text{下}) = p(11, -1 | 7, \text{下}) * r = 1 * (-1) = -1$

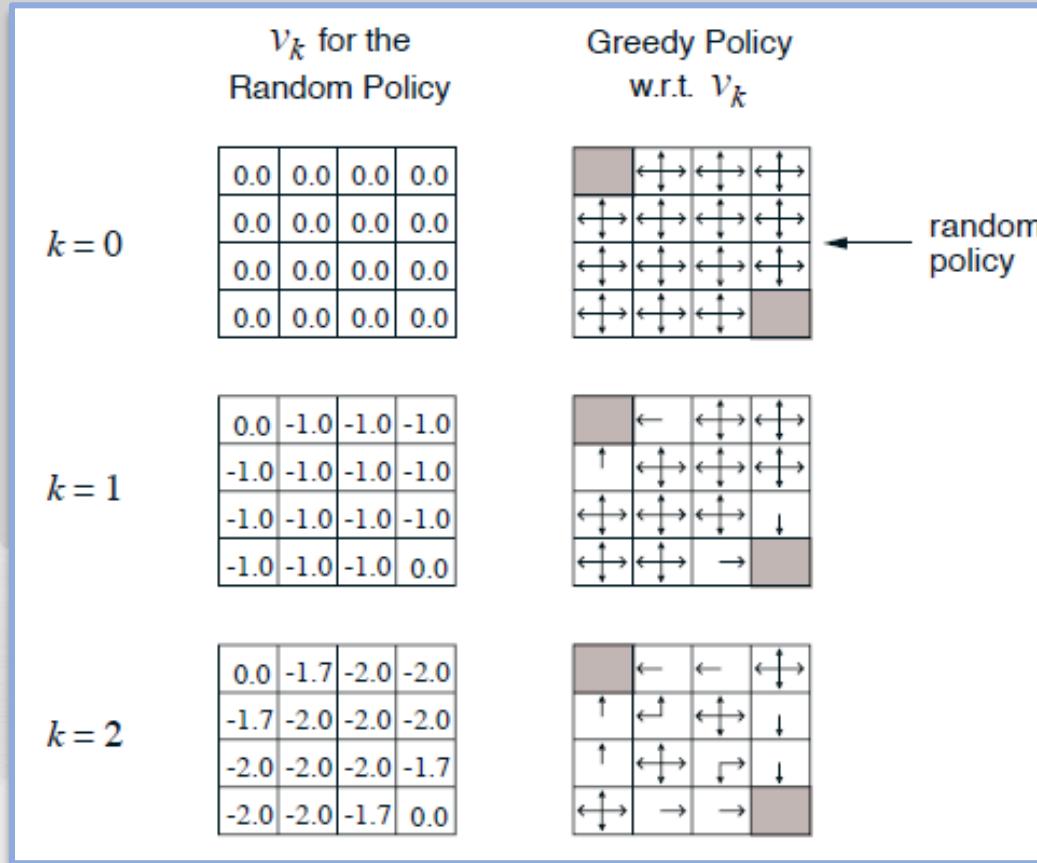
策略估值计算 (续)

- 问二：假设在原格点地图标号为13的格子正下方加一个新格，标号为15，并且在状态14上施加动作，其转移为：向左进入第12号格子，向上进入13号，向右进入14号，向下进入15号。假设其他状态转移与原来相同，则对于等概率随机策略 π 来说， $v_\pi(15)$ 等于多少？

$$\begin{aligned}
 v_\pi(15) &= \\
 &\pi(\text{上}|15) * p(13, -1|15, \text{上}) * (-1) \\
 &+ \pi(\text{下}|15) * p(15, -1|15, \text{下}) * (-1) \\
 &+ \pi(\text{左}|15) * p(12, -1|15, \text{上}) * (-1) \\
 &+ \pi(\text{右}|15) * p(14, -1|15, \text{上}) * (-1) \\
 &= \frac{-1 - 1 - 1 - 1}{4} = -1
 \end{aligned}$$

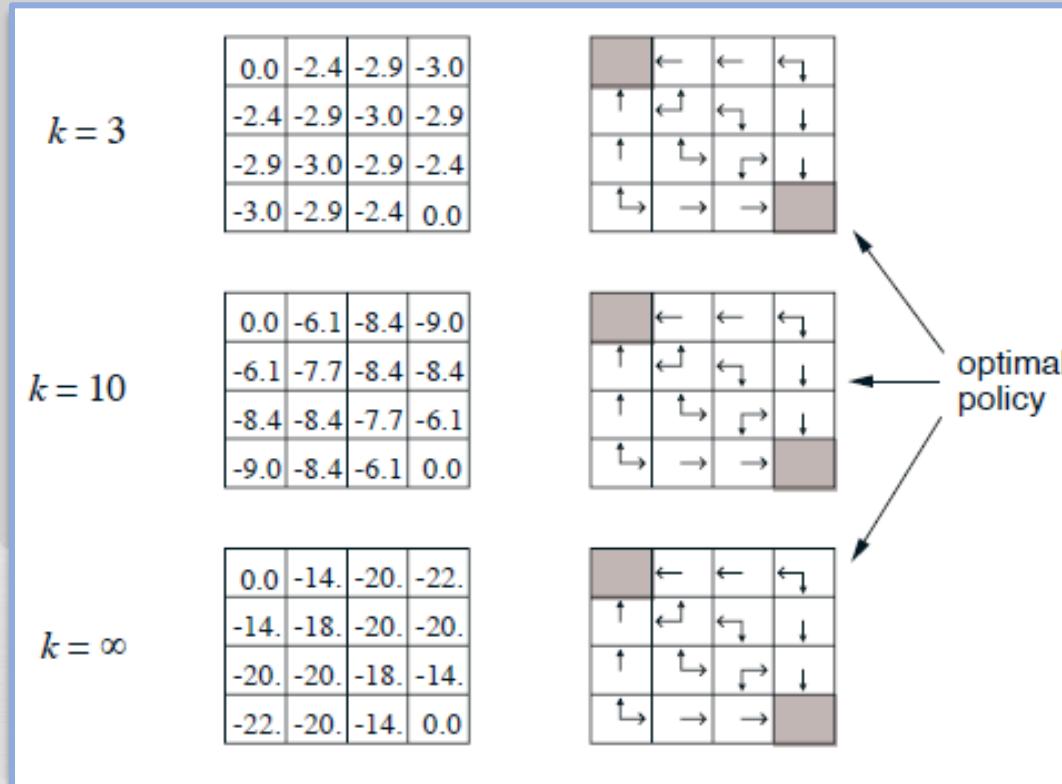


迭代策略估值例子



- 在小的格点世界中的迭代策略评估的收敛。
 - 左侧是随机策略(所有的动作等概率)状态值方程的近似序列。
 - 右侧是对于值函数估计的贪心策略序列(箭头显示的是所有能使状态值达到最大值的动作)。

迭代策略估值例子续



- 在小的格点世界中的迭代策略评估的收敛。
 - 最后的策略只能保证比随机策略稍有进步，但在这个例子中，在第三次迭代后的所有策略，都是最优的。



策略优化 (Policy Improvement)

- 定义：在原策略基础上，根据原策略计算得到的值函数，贪心地选择动作使得新策略的估值优于原策略，或者一样好
- 策略估值中的计算为寻找最优策略服务

$$\begin{aligned} q_{\pi}(s, a) &= \mathbb{E}_{\pi}[R_{t+1} + \gamma v_{\pi}(S_{t+1}) | S_t = s, A_t = a] \\ &= \sum_{s', r} p(s', r | s, a) [r + \gamma v_{\pi}(s')] \end{aligned} \tag{6.5}$$

- 如果有 $q_{\pi}(s, \pi'(s)) \geq v_{\pi}(s)$, 那么 π' 一定比 π 好，至少不劣于。等价于下式。问题：如何用 $q_{\pi}(s, \pi'(s)) \geq v_{\pi}(s)$ 推出下式？

$$v_{\pi'}(s) \geq v_{\pi}(s) \tag{6.12}$$



定义证明 $v_{\pi'}(s) \geq v_{\pi}(s)$

$$\begin{aligned} v_{\pi}(s) &\leq q_{\pi}(s, \pi'(s)) \\ &= \mathbb{E}_{\pi'}[R_{t+1} + \gamma v_{\pi}(S_{t+1}) \mid S_t = s] \\ &\leq \mathbb{E}_{\pi'}[R_{t+1} + \gamma q_{\pi}(S_{t+1}, \pi'(S_{t+1})) \mid S_t = s] \\ &= \mathbb{E}_{\pi'}[R_{t+1} + \gamma \mathbb{E}_{\pi'}[R_{t+2} + \gamma v_{\pi}(S_{t+2})] \mid S_t = s] \\ &= \mathbb{E}_{\pi'}[R_{t+1} + \gamma R_{t+2} + \gamma^2 v_{\pi}(S_{t+2}) \mid S_t = s] \\ &\leq \mathbb{E}_{\pi'}[R_{t+1} + \gamma R_{t+2} + \gamma^2 R_{t+3} + \gamma^3 v_{\pi}(S_{t+3}) \mid S_t = s] \\ &\quad \vdots \\ &\leq \mathbb{E}_{\pi'}[R_{t+1} + \gamma R_{t+2} + \gamma^2 R_{t+3} + \gamma^3 R_{t+4} + \cdots \mid S_t = s] \\ &= v_{\pi'}(s). \end{aligned}$$



策略优化

- 贪心选择动作产生新策略

$$\begin{aligned}\pi'(s) &\doteq \operatorname{argmax}_a q_\pi(s, a) \\ &= \operatorname{argmax}_a \mathbb{E}_\pi[R_{t+1} + \gamma v_\pi(S_{t+1}) | S_t = s, A_t = a] \\ &= \operatorname{argmax}_a \sum_{s', r} p(s', r | s, a) [r + \gamma v_\pi(s')]\end{aligned}\tag{6.13}$$

- 假设新策略 π' 和旧策略 π 一样好，则有 $v_\pi = v_{\pi'}$ 。

$$\begin{aligned}v_{\pi'}(s) &= \max_a \sum_{s', r} p(s', r | s, a) [r + \gamma v_\pi(s')] \\ &= \max_a \sum_{s', r} p(s', r | s, a) [r + \gamma v_{\pi'}(s')]\end{aligned}\tag{6.14}$$

- 与Bellman最优方程相同，因此 $v_{\pi'}$ 一定是最优状态值函数 v^* ，则 π' 和 π 一定都是最优策略



策略迭代 (Policy Iteration)

- 定义：交替进行迭代策略估值和策略优化，在有限步之后找到最优策略与最优值函数
- 以上交替进行会得到策略序列 $\{\pi\}$ ，由于之前已经证明策略优化中新策略一定优于旧策略，或者一样好，故策略序列单调更优
- 有限MDP只有有限种策略，在进行有限步迭代后，一定能收敛得到最优策略与最优值函数



策略迭代伪代码

Policy iteration (using iterative policy evaluation)

1. Initialization

$V(s) \in \mathbb{R}$ and $\pi(s) \in \mathcal{A}(s)$ arbitrarily for all $s \in \mathcal{S}$

2. Policy Evaluation

Repeat

$\Delta \leftarrow 0$

For each $s \in \mathcal{S}$:

$v \leftarrow V(s)$

$V(s) \leftarrow \sum_{s',r} p(s',r|s,\pi(s)) [r + \gamma V(s')]$

$\Delta \leftarrow \max(\Delta, |v - V(s)|)$

until $\Delta < \theta$ (a small positive number)

3. Policy Improvement

$policy-stable \leftarrow true$

For each $s \in \mathcal{S}$:

$old-action \leftarrow \pi(s)$

$\pi(s) \leftarrow \arg \max_a \sum_{s',r} p(s',r|s,a) [r + \gamma V(s')]$

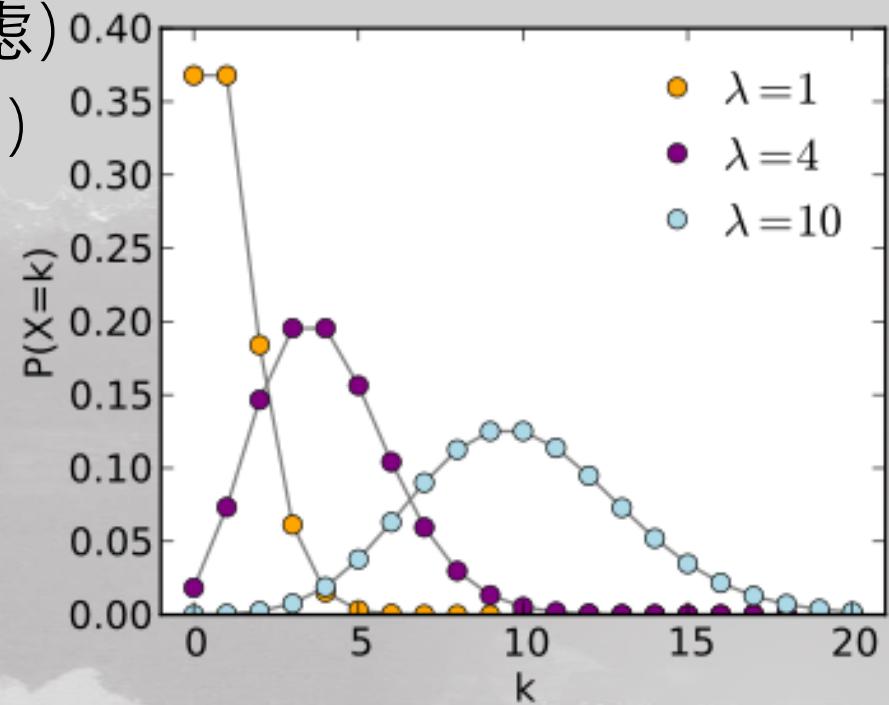
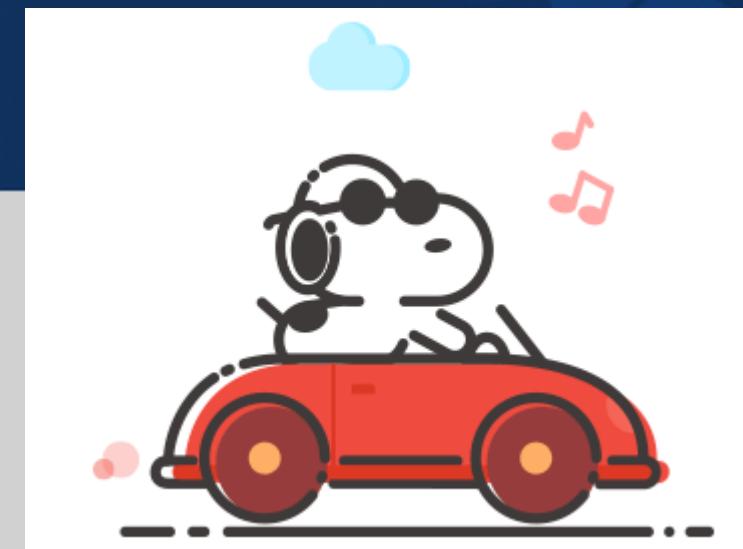
If $old-action \neq \pi(s)$, then $policy-stable \leftarrow false$

If $policy-stable$, then stop and return $V \approx v_*$ and $\pi \approx \pi_*$; else go to 2



杰克的汽车租赁 Jack's Car Rental

- **状态**：两个租车点，每个点最多能停放20辆车
- **动作**：每天下班后，在两个地方之间移动车辆，从一点向另一点移最多5辆车，每移一辆车需要花费\$2（多出的车迁回总公司，在本问题中不考虑）
- **奖励**：每辆租出去的车得\$10（如果租车点有车）
- **目标**：得到最优策略。折旧因子 $\gamma = 0.9$ 。
- **转移**：还车和租赁随机。
 - 泊松分布， n 还车、租赁的概率为 $\frac{\lambda^n}{n!} e^{-\lambda}$ 。
 - 第一个租车点：平均租赁 $\lambda = 3$ ，平均还车=3
 - 第二个租车点：平均租赁 $\lambda = 4$ ，平均还车=2

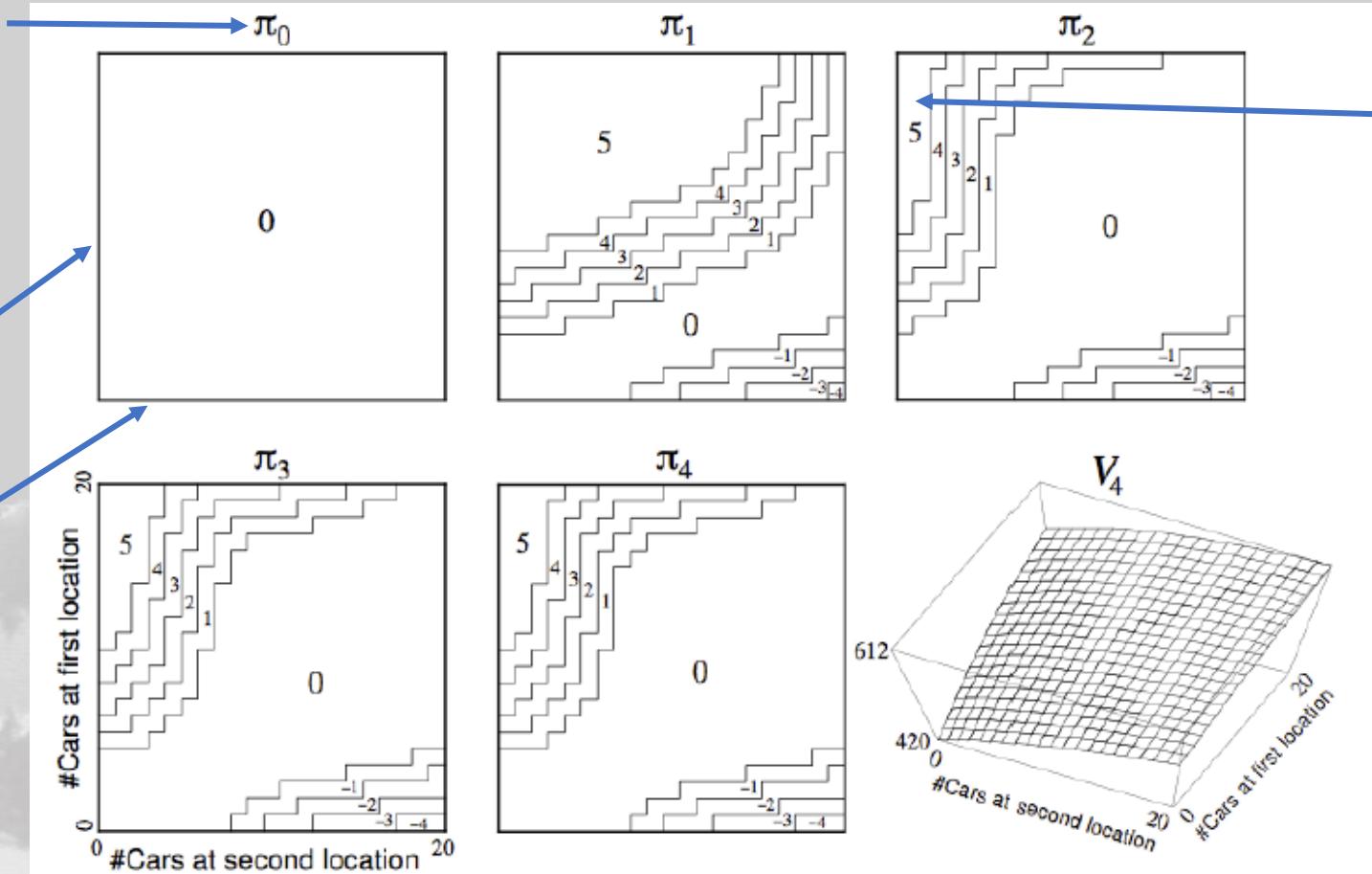


使用策略迭代分析杰克的汽车租赁问题

每张图上方的 π_k ,
 $k = 0, 1, 2, 3, 4$, 分别
表示策略迭代过程
中更新的新策略

纵轴表示第一个位
置的停车数, 从下
到上依次增加, 大
小范围为[0,20]

横轴表示第二个位
置的停车数, 从左
到右依次增加, 大
小范围为[0,20]



指着5的这个区域表
示, 当第一个位置
和第二个位置的车
辆数落在这个区域
时, 新策略为从第
一个位置往第二个
位置移动5辆车



值迭代 (Value Iteration)

- 定义：交替进行一轮策略估值和策略优化，在有限步之后找到最优策略与最优值函数
- 迭代停止条件：测试 $\max_{s \in S} |\nu_{k+1}(s) - \nu_k(s)|$, 当这个量足够小时停止。和迭代策略估值的条件相同。
- 更新规则：结合截断策略估值与策略优化

$$\begin{aligned}\nu_{k+1}(s) &\doteq \max_a \mathbb{E}_\pi[R_{t+1} + \gamma \nu_k(S_{t+1}) | S_t = s, A_t = a] \\ &= \max_a \sum_{s', r} p(s', r | s, a) [r + \gamma \nu_k(s')]\end{aligned}\tag{6.15}$$



值迭代伪代码

Value iteration

Initialize array V arbitrarily (e.g., $V(s) = 0$ for all $s \in \mathcal{S}^+$)

Repeat

$$\Delta \leftarrow 0$$

For each $s \in \mathcal{S}$:

$$v \leftarrow V(s)$$

$$V(s) \leftarrow \max_a \sum_{s',r} p(s',r|s,a) [r + \gamma V(s')]$$

$$\Delta \leftarrow \max(\Delta, |v - V(s)|)$$

until $\Delta < \theta$ (a small positive number)

Output a deterministic policy, $\pi \approx \pi_*$, such that

$$\pi(s) = \arg \max_a \sum_{s',r} p(s',r|s,a) [r + \gamma V(s')]$$



策略迭代与值迭代对比

策略迭代 (Policy Iteration)

- 策略迭代中的迭代策略估值，会进行多轮策略估值得到稳定的值函数

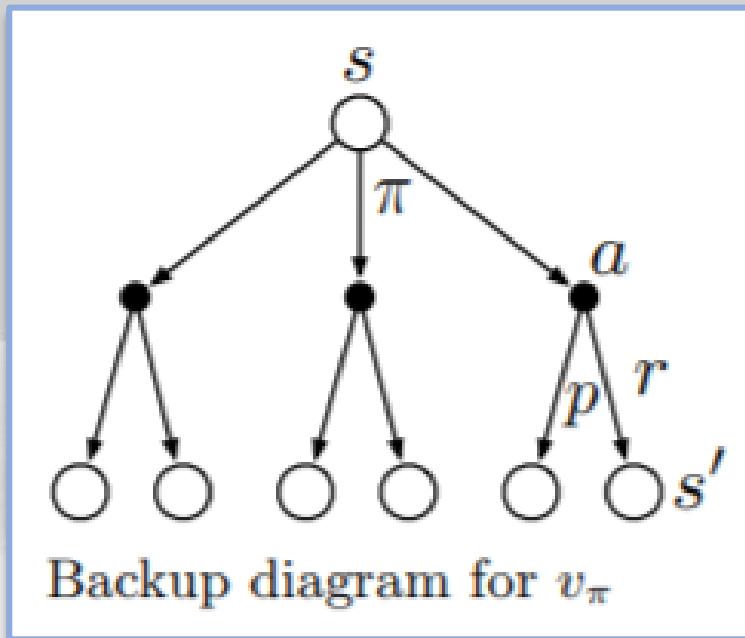
值迭代 (Value Iteration)

- 值迭代中的策略估值只进行一轮，不要求得到稳定的值函数

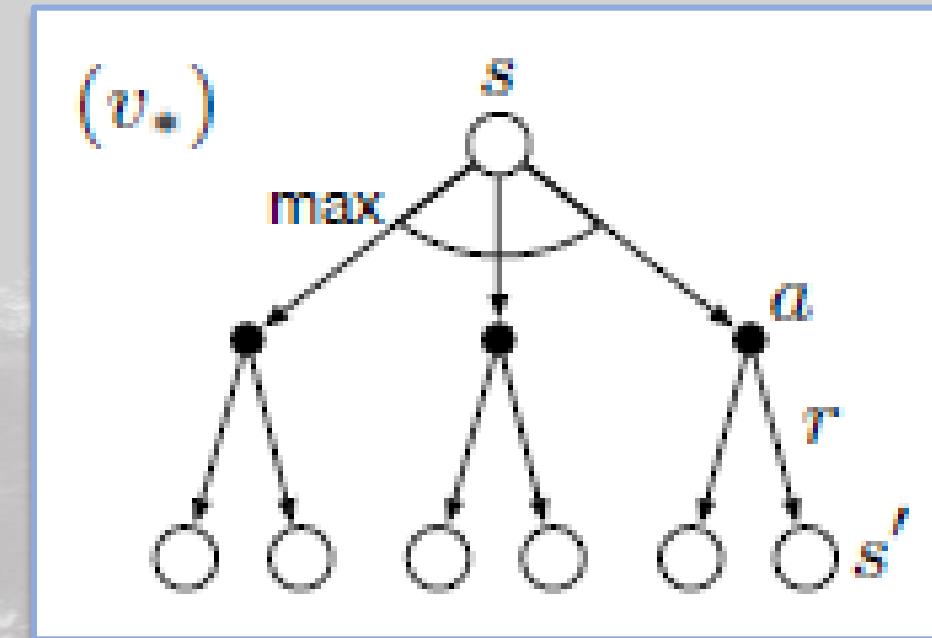


策略估值和值迭代的回溯图

策略估值 (Policy Evaluation)



值迭代 (Value Iteration)





迭代方法

迭代方法	策略迭代 (Policy Iteration)	值迭代 (Value Iteration)
本质	通过不断迭代来优化值函数，从而保证值函数收敛	通过不断迭代来优化值函数，从而保证值函数收敛
过程	迭代策略估值与策略优化交替进行	一轮策略估值与策略优化交替进行
目标	迭代策略估值解决预测问题。 策略迭代解决控制问题。	值迭代解决控制问题。
计算	使用Bellman期望方程和贪心	使用Bellman最优化方程



异步动态规划(Asynchronous Dynamic Programming)

- 定义：原位迭代动态规划（单数组），有选择性地优先密集回溯重点状态，不依据状态集合上的同步扫描构建
- 说明
 - 不依据同步扫描构建指的是算法回溯状态值时，不考虑同时、不考虑顺序。一些状态值可能已经回溯多次，而其他的连一次也没有。
 - 但是为了正确地收敛，一定要持续回溯所有状态值
- 计算过程
 - 已有 $v_{k_1}(s_1), v_{k_2}(s_2), \dots, v_{k_n}(s_n)$ ，其中 k_1, k_2, \dots, k_n 不一定相等
 - 用以上值有选择地计算，比如在这一步中只计算更新 $v(s_2)$ 的值
 - 计算得到 $v_{k_1}(s_1), v_{k_2+1}(s_2), \dots, v_{k_n}(s_n)$



异步动态规划

- 收敛条件
 - $0 \leq \gamma < 1$
 - 则当给定所有状态在序列 $\{s_k\}$ 中出现无穷次，能保证异步收敛到 v_*
- 优点：使得计算和实时交互的混合更加简单。
 - 在运行迭代动态规划算法的同时令一个agent也在MDP模型中与环境交互
 - agent的经历（experience）能用来决定动态规划算法优先回溯哪些状态，比如状态集内和agent最相关的一部分状态
 - 来自动态规划算法的最新的值和策略信息能指导agent的决策

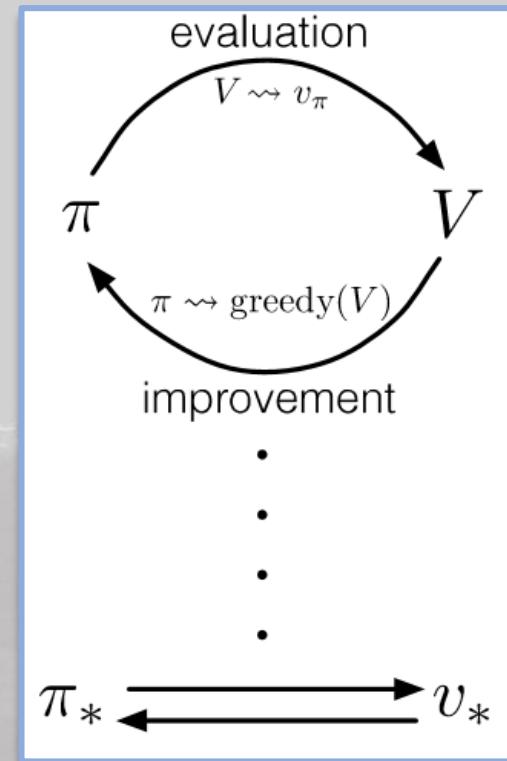
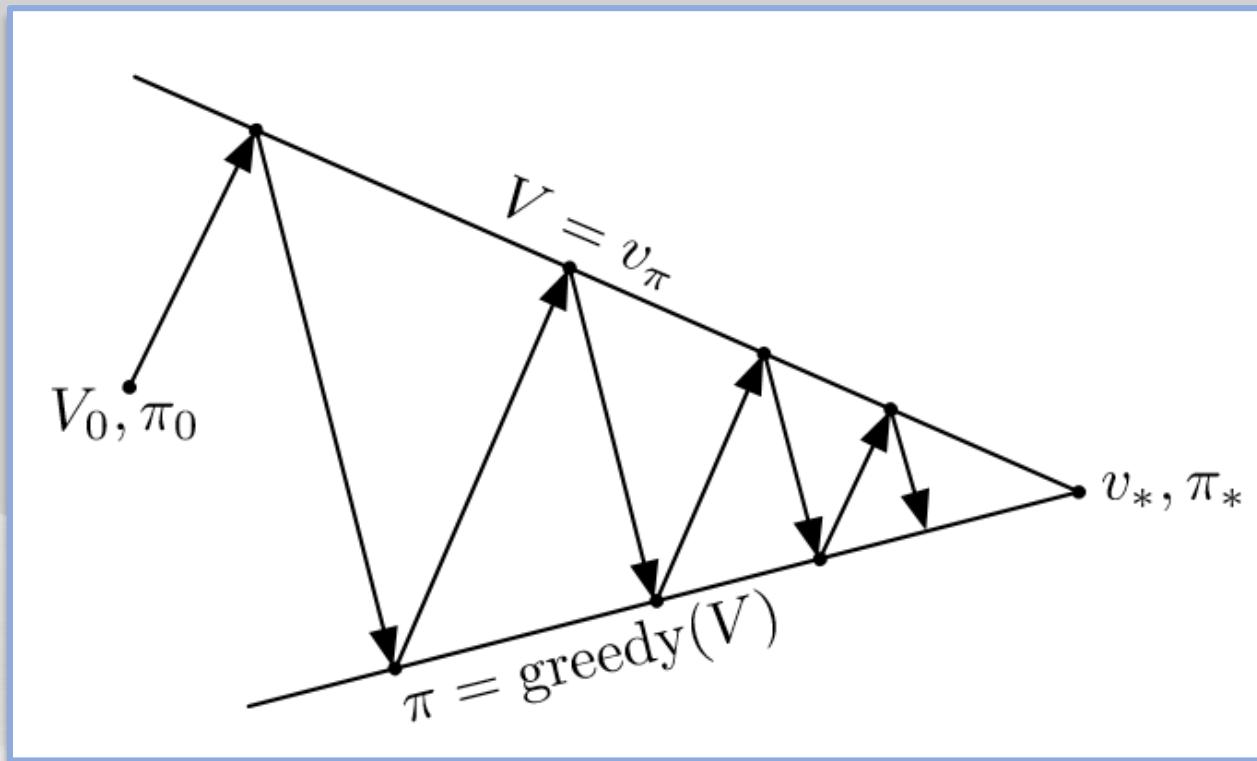


广义策略迭代 (Generalized Policy Iteration)

- 定义：策略估值和策略优化交互的一般思想，与过程的粒度等其他细节无关。几乎所有强化学习方法都能用GPI描述。
- 不同粒度表现
 - 策略迭代中为迭代策略估值，进行同步计算得到稳定的值函数
 - 值迭代中为一轮策略估值，进行同步计算得到不一定稳定的值函数
 - 异步动态规划选择性地计算，进行异步计算
- GPI可以被看作拮抗与协同
 - 括 (jie2) 抗：贪心选择动作产生新策略，会使得值函数发生改变
 - 协同：重新计算值函数使得值与策略相一致
 - 括抗与协同交替进行从而得到稳定的解决方案：最优策略和最优值函数



广义策略迭代





动态规划局限性

- 适用动态规划的问题必须有最优化子结构和无后效性



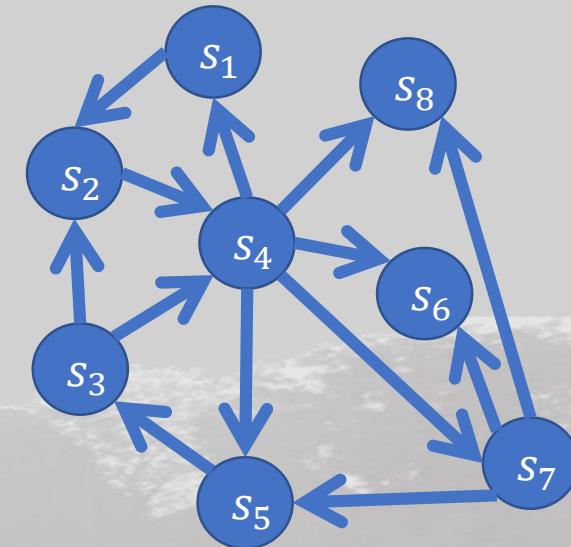
动态规划效率 (Efficiency of Dynamic Programming)

- 对于有折旧因子的DMDP(Discounted MDP)
 - 当折旧因子固定时，策略迭代已被证明是强多项式时间
 - 值迭代被证明不是强多项式时间
- **强多项式时间**定义：有形如 (s, a) 的状态动作对 m 对， $s \in S$, $a \in A(s)$ 。如果算法有一个关于运算数的上界，是关于 m 的多项式，且对于所有MDP都满足这个上界，那么这个算法是强多项式时间的。
- 强多项式时间算法指问题运算时间不取决于输入数据大小，即计算时间不会因为数据很大而变长。

动态规划效率 (Efficiency of Dynamic Programming)

• 策略迭代时间复杂度

- 对于**一般MDP**，上界是 $O(k^n/n)$ 。其中 n 是状态数， k 是在一个状态下可以采取的最大动作数。如果将状态看作点，动作看作点与点之间的有向连线，那 n 就是点的数量， k 就是从点连出边的最大数。
- 对于**有折旧因子的DMDP**(Discounted MDP) , $0 \leq \gamma < 1$, 迭代次数的上界为 $\frac{n^2(k-1)}{1-\gamma} \cdot \log(\frac{n^2}{1-\gamma})$ ，每次迭代使用的算术操作数是 $O(n^2 k)$ 。最差情况下的时间复杂度为 $O(n^4 k^2 \log n)$
- 对于有折旧因子的DMDP，策略迭代已经被证明是强多项式时间的。



上图中，有 $n = 8$ 个状态，其中从 s_4 状态连出的边最多，为 $k = 5$ 。



动态规划效率 (Efficiency of Dynamic Programming)

- 值迭代时间复杂度

- 对于有折旧因子的DMDP，值迭代已被证明不是强多项式时间
- 迭代次数上界为

$$\frac{n^2 k L(P, c, \gamma) \log\left(\frac{1}{1-\gamma}\right)}{1-\gamma}$$

- 其中 $L(P, c, \gamma)$ 是DMDP输入数据在线性规划形式下的bit数。
- 每次迭代的时间复杂度是 $O(n^2 k)$



策略迭代和值迭代哪一个收敛更快？

- 实际上不能很好地区分策略迭代和值迭代哪个更好。这些方法在实际运用的最差情况下，运行时间都要比理论上的值要小，两个收敛地都比理论值要快。
- 直观来看，策略迭代中用精确的估值来进行策略优化，而值迭代则提高了策略优化的运行次数比重，并不能脱离问题以及初始值来比较二者谁更优。
- 此外，二者对初始值的依赖性较大。对于值迭代，选取一个“好的”初始值将大大加快收敛速度。这可能会成为改进值迭代的一个思路。



动态规划效率 (Efficiency of Dynamic Programming)

- 动态规划用于解决MDP

- 在最差情况下时间复杂度是关于状态数 n 和动作数 k 的多项式
- 在状态数和动作数非常大的问题中不适用
- 存在维数灾难——状态数通常随着状态变量数呈现指数型增长。但是状态集过大是问题本身的固有性质，并不是使用动态规划方法而产生的。

- 其他方法

- 策略空间直接搜索：直接搜索的总策略数为 k^n
- 线性规划：能实际运用的状态数上限比动态规划还要小得多，约为1:100



课后思考：二人对抗取硬币游戏

- 给定 n 堆排成一行的硬币，从头到尾各放有 v_1, v_2, \dots, v_n 个硬币，其中 n 是偶数。我们采取回合制来玩这个游戏。在每一回合中，玩家可以选择两边的硬币堆中的任意一堆。比如对于先开始的玩家，他的选择只能是，取走 v_1 还是 v_n 的硬币；如果他选择取走 v_1 ，那另一个玩家的选择就是取走 v_2 还是 v_n 的硬币。
- 作为玩家的你，要想方设法取得最大可能数额的硬币。
①两人一组尝试一下。
②只有一个人时，假设你是第一个取走硬币的人，思考一下如何取走最大可能数额的硬币。（注：此时应考虑对手和你一样，才思敏捷充满智慧）
- 两组简单数据：
① 5 3 7 10；
② 8 15 3 7



二人对抗取硬币游戏分析

- 根据游戏描述，我们有 v_1, v_2, \dots, v_n 个硬币，其中 n 是偶数。先来写动态转移方程：假设 $dp[m][k]$ 表示的是从第 m 堆到第 k 堆的硬币，第一个人按以上方式取得的最大值，有 $k - m$ 是正的偶数。那么最简单的想法是

$$dp[m][k] = \max(\max(v_m, v_k) + dp[m + 1][k - 1], \\ v_m + dp[m + 2][k], \\ v_k + dp[m][k - 2])$$

- 但是考虑到对手和你一样聪明，他也会动态规划！所以还要继续考虑。



二人对抗取硬币游戏分析续

- 考虑到 $\sum_{i=m}^k v_i$ 是固定的，若取走第 m 堆，那么对手就会想方设法让你取到 $\min(dp[m+2][k], dp[m+1][k-1])$ ，这样他就可以尽可能多的拿到硬币。所以我们的动态转移方程就变成了

$$dp[m][k] = \max(v_m + \min(dp[m+2][k], dp[m+1][k-1]), v_k + \min(dp[m+1][k-1], dp[m][k-2]))$$



参考文献

- Sutton, Richard S., and Andrew G. Barto. *Reinforcement learning: An introduction*. Cambridge: MIT press, 2017: 59-71
- Eddy, S. R., What is dynamic programming?, *Nature Biotechnology*, 22, 909-910 (2004).
- Bellman, Richard. "On the theory of dynamic programming." *Proceedings of the National Academy of Sciences* 38.8 (1952): 716-719.
- Bellman R. The theory of dynamic programming[J]. *Bulletin of the American Mathematical Society*, 1954, 60(6): 503-515.
- https://people.ricam.oeaw.ac.at/d.kalise/files/Richard_Bellman_Eye_of_the_Hurricane.pdf



参考文献

- Ye, Yinyu. "The simplex and policy-iteration methods are strongly polynomial for the Markov decision problem with a fixed discount rate." *Mathematics of Operations Research* 36.4 (2011): 593-603.
- Hollanders, Romain, Jean-Charles Delvenne, and Raphaël M. Jungers. "The complexity of policy iteration is exponential for discounted markov decision processes." *Decision and Control (CDC), 2012 IEEE 51st Annual Conference on*. IEEE, 2012.
- Feinberg, Eugene A., and Jefferson Huang. "The value iteration algorithm is not strongly polynomial for discounted dynamic programming." *Operations Research Letters* 42.2 (2014): 130-131.



参考文献

- Grötschel, Martin; László Lovász; Alexander Schrijver (1988). "Complexity, Oracles, and Numerical Computation". *Geometric Algorithms and Combinatorial Optimization*. Springer. ISBN 0-387-13624-X.
- Banach, S. "Sur les opérations dans les ensembles abstraits et leur application aux équations intégrales." *Fund. Math.* 3(1922), 133–181
- https://en.wikipedia.org/wiki/Banach_fixed-point_theorem (压缩收敛到唯一不动点)