多智能体 HW2

201300035 方盛俊 人工智能学院

目录

课后作业 4-1	1
(1)	4
(2)	1
(3)	4
课后作业 4-2	1
(1)	4
(2)	4
(3)	1
课后作业 4-3	5
课后作业 4-4	5
课后作业 4-5	5
(1)	5
(2)	ó
(3)	ó
(4)	ó
(5)	ó
课后作业 4-6	ó
课后作业 4-7	7
课后作业 4-8	7
(1)	7
(2)	3
(3)	3
课后作业 4-9	3
课后作业 4-10	3
课后作业 4-11	9
课后作业 4-12	9
课后作业 4-13)
课后作业 4-14	l
(1)	l
(2)	1

(3)	11
课后作业 4-15	11
课后作业 4-16	12
课后作业 4-17	12
(1)	12
(2)	12
(3)	12
课后作业 4-18	12
课后作业 4-19	14
(1)	14
(2)	15
(3)	16
课后作业 4-20	17
(1)	17
(2)	0.0

(1)

纯策略纳什均衡解: (D, D)

帕累托最优解: (C, D), (D, C), (C, C)

社会福利最优解: (C, C)

(2)

纯策略纳什均衡解: (C, D), (D, C)

帕累托最优解: (C, D), (D, C), (C, C)

社会福利最优解: (C, C)

(3)

纯策略纳什均衡解: (C, D), (D, C)

帕累托最优解: (C, D), (D, C)

社会福利最优解: (C, D), (D, C)

课后作业 4-2

(1)

纯策略纳什均衡解: (C, D), (D, C)

帕累托最优解: (C, D), (D, C), (C, C)

社会福利最优解: (C, D), (D, C), (C, C)

(2)

纯策略纳什均衡解: 无

帕累托最优解: (D, D), (C, D), (D, C), (C, C)

社会福利最优解: (D, D), (C, D), (D, C), (C, C)

(3)

纯策略纳什均衡解: (D, D)

帕累托最优解: (D, D)

社会福利最优解: (D, D)

需要看双方程序采取了什么策略,例如如果双方程序选择的策略都是如果双方程序的代码相同,则进行合作的话,则就达成了相互合作的程序均衡解.

深究其原因的话,是因为可以获取到对方程序的代码,进而得知获取到对方的出价策略,以此来选择自己的策略.因为可以使用可证明性逻辑来构建代理程序,使得可以以一种稳健的方式实现相互合作,这种合作甚至不需要代理程序的源代码完全相等,也可以实现不会被利用的相互合作程序均衡解.

课后作业 4-4

多数制: comedy.

波达计数:

计算四种电影类型的最终奖励:

action =
$$3 \times 3 + 2 \times 0 + 5 \times 2 + 3 \times 1 = 22$$

comedy =
$$3 \times 1 + 2 \times 1 + 5 \times 3 + 3 \times 0 = 20$$

drama =
$$3 \times 2 + 2 \times 2 + 5 \times 1 + 3 \times 3 = 24$$

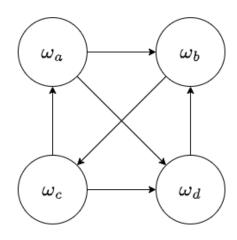
romance =
$$3 \times 0 + 2 \times 3 + 5 \times 0 + 3 \times 2 = 12$$

因此波达计数结果为 drama.

课后作业 4-5

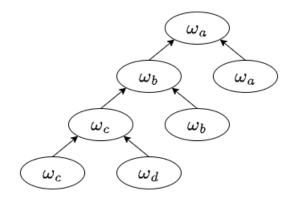
(1)

多数图为:



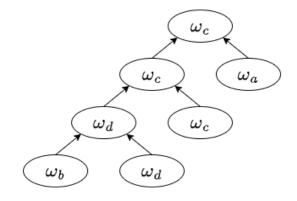
(2)

存在导致结果为 ω_a 的议程:



(3)

存在导致结果为 ω_c 的议程:



(4)

康多塞赢家: 对任意议程, 该候选者都是最终赢家.

这个线性序列成对选举中, 不存在康多塞赢家, 因为 (b) 和 (c) 中的两个议程的赢家分别为 ω_a 和 ω_c , 则不存在唯一最终赢家.

(5)

应该将 $\{\omega_a,\omega_c\} \to \omega_c$ 改为 $\{\omega_a,\omega_c\} \to \omega_a$.

这样一来 ω_a 无论在何时对上任何一个候选人,都能获胜,因此一定是唯一的最终赢家,即康多塞赢家.

课后作业 4-6

$$v(\{a\}) = 0$$

$$v(\{c\}) = 4$$

$$v(\{a,b\}) = 6 + 3 + 2 = 11$$

$$v(\{b,c\}) = 3 + 4 = 7$$

$$v(\{a,b,c\}) = 6 + 3 + 4 = 13$$

先计算边际贡献:

$$\mu_a(\emptyset) = 12 - 0 = 12$$

$$\mu_a(\{b\}) = 60 - 18 = 42$$

$$\mu_a(\{c\}) = 72 - 6 = 66$$

$$\mu_a(\{b,c\}) = 120 - 48 = 72$$

$$\mu_b(\emptyset) = 18 - 0 = 18$$

$$\mu_b(\{a\}) = 60 - 12 = 48$$

$$\mu_b(\{c\}) = 48 - 6 = 42$$

$$\mu_b(\{a,c\}) = 120 - 72 = 48$$

$$\mu_c(\emptyset) = 6 - 0 = 6$$

$$\mu_c(\{a\}) = 72 - 12 = 60$$

$$\mu_c(\{b\}) = 48 - 18 = 30$$

$$\mu_c(\{a,b\}) = 120 - 60 = 60$$

计算夏普利值:

$$\mathrm{sh}_a = \{2 \times 12 + 42 + 66 + 2 \times 72\}\{3!\} = 46$$

$$sh_b = \{2 \times 18 + 48 + 42 + 2 \times 48\}\{3!\} = 37$$

$$\mathrm{sh}_c = \{2\times 6 + 60 + 30 + 2\times 60\}\{3!\} = 37$$

课后作业 4-8

(1)

$$v(\{A, B\}) = 2$$

$$v(\{C\}) = 5$$

$$v({A, B, C}) = 2 + 4 + 5 = 11$$

(2)

收益分配 < 1,4,6 > 在核心中, 因为任何子联盟都无法得到更高的收益

(3)

收益分配 < 3, 4, 4 > 不在核心中, 因为子联盟 $\{B, C\}$ 可以得到更高的收益分配 < 4, 5 >

课后作业 4-9

$$\begin{split} v_{\beta_1}(\{a\}) &= 0 \\ v_{\beta_1}(\{a,b\}) &= 4 \\ v_{\beta_1}(\{a,b,c\}) &= 4 \\ v_{\beta_1}(\{a,b,c,d\}) &= 7 \end{split}$$

课后作业 4-10

维克里拍卖是第二价格, 秘密出价, 一轮拍卖. 即拍卖只有一轮, 在这一轮中, 买方向卖方提交竞拍商品的出价, 没有后续的竞标轮次, 商品分配给出最高价的 Agent 中标者按出价的最二高出价支付.

设 v_i 是某个商品对 Agent i 的价值, b_i 是 Agent i 的出价, 则 Agent i 的收益为

$$p_i = \begin{cases} v_i - \max_{j \neq i} b_j \text{ if } b_i > \max_{j \neq i} b_j \\ 0 \text{ otherwise} \end{cases}$$

下面证明诚实出价是优势策略:

假设 Agent i 的出价 $b_i > v_i$, 即过高出价:

- 如果 $\max_{j \neq i} b_j < v_i$, 那么无论是否诚实出价, 都会中标, 因此诚实出价的竞标策略和过高出价的策略获得同等收益
- 如果 $\max_{j\neq i}b_j=v_i$, 那么两种策略的收益相同, 即诚实出价不中标, 收益为 0; 过高出价中标, 收益为 0
- 如果 $\max_{i\neq i}b_i\geq b_i$, 那么无论是否诚实出价, 都中不了标, 因此两种策略收益相等
- 如果 $v_i < \max_{j \neq b_i} b_j < b_i$, 过高出价会中标, 但是收益是负的, 而诚实策略收益为 0

因此过高出价不如诚实出价.

假设 Agent i 的出价 $b_i < v_i$, 即过低出价:

- 如果 $\max_{i\neq i}b_i\geq v_i$, 那么无论是否诚实出价, 都中不了标, 因此两种策略收益相等
- 如果 $\max_{j\neq i} b_j < b_i$, 那么无论是否诚实出价, 都会中标, 因此诚实出价的竞标策略和过高出价的策略获得同等收益

• 如果 $b_i < \max_{j \neq b_j} b_j < v_i$, 那么诚实出价将会中标, 收益是正的, 而出价过低的收益为 0 因此过低出价不如诚实出价.

课后作业 4-11

VCG 机制是激励相容的, 说出真实价值就是优势策略.

我们可以定义一些术语和符号:

- 无差异的价值函数 v^0 : 对于所有 $Z \subseteq \mathcal{Z}$, 都有 $v^0(Z) = 0$
- 没有 Agent i 的社会福利函数 $sw_{\{-i\}}(Z_1,...,Z_n,v_1,...,v_n)=\sum_{j\in Ag: j\neq i}v_j(Z_j)$

让每个 Agent 同时宣布一个价值函数 \hat{v}_i , VCG 通过如下公式计算最优分配 $Z_1^*,...,Z_n^*$:

$$Z_1^*,...,Z_n^* = rgmax_{Z_1,...,Z_n \in \operatorname{alloc}(Z,Aq)} sw(Z_1,...,Z_n,\hat{v}_1,...,\hat{v}_n)$$

然后让每个 Agent 支付 p_i :

$$\begin{split} p_i &= sw_{-i}({Z_1}',...,{Z_n}',\hat{v}_1,...,v^0,...,\hat{v}_n) \\ &- sw_{-i}({Z_1^*},...,{Z_n^*},\hat{v}_1,...,\hat{v}_i,...,\hat{v}_n) \end{split}$$

其中

$${Z_1}',...,{Z_n}' = \mathop {\arg \max }\limits_{{Z_1},...,{Z_n} \in {\rm{alloc}}(Z,Ag)} sw(Z_1,...,Z_n,\hat v_1,...,v^0,...,\hat v_n)$$

 p_i 表示对其他 Agent 因 Agent i 赢奖励配而失去效用的补偿

- $Z_1', ..., Z_n'$ 是没有 Agent i 参与时的分配结果
- $Z_1^*, ..., Z_n^*$ 是有 Agent i 参与时的分配结果

当 \mathcal{Z} 只包含单个商品时, VCG 机制退化为维克里拍卖.

通过 VCG 机制,每个 Agent 支付因它们的参与而产生的费用,没有 Agent 可以通过说谎获利,因此, VCG 机制为每个 Agent 提供了确保最大化社会福利的优势策略,即诚实出价.

课后作业 4-12

如果协商轮数不确定,且两个 Agent 都是有耐心的玩家:

Agent 1 在第 0 轮应该提议 (1,0), 并在之后也一直这样提议, 并且否决 Agent 2 的任何提议.

如此一来, Agent 2 如果一直否决, 就会导致冲突交易; 否则就应该在第 0 轮就同意 Agent 1 的提议.

如果协商轮数不确定, 且两个 Agent 都是耐心有限的玩家, 并且每个 Agent i 有一个折扣 因子 δ_i , $i \in \{1,2\}, 0 \le \delta_i < 1$, 在第 t 轮, 若 Agent i 得到份额为 x, 则其价值为 $\delta_i^t x$:

Agent 1 在第 0 轮应该提议 $\left(\frac{1-\delta_2}{1-\delta_1\delta_2}, \frac{\delta_2(1-\delta_1)}{1-\delta_1\delta_2}\right)$, 这样的话可以在第 0 轮就达成协商.

因为只要 Agent 1 一直提议 (x,1-x) 并且否决 Agent 2 的任意比它差的提议, Agent 2 的回应方式有如下:

如果第 0 轮否决, 最好情况是 Agent 在第 1 轮的提议在第 2 轮被 Agent 1 同意, Agent 2 的提议不能到达 $1 - \delta_1 x$, 否则 Agent 1 不会同意, 这样就意味着如果 Agent 2 在第 0 轮就能得到 $\delta_2(1 - \delta_1 x)$, 则就应该在第 0 轮就同意.

所以我们只需 Agent 1 在第 0 轮令
$$x=1-\delta_2(1-\delta_1x)$$
 即可解得 $x=\frac{1-\delta_2}{1-\delta_1\delta_2}$

课后作业 4-13

轮流出价协议是一个一对一的协商协议:

Agent 1和 Agent 2进行多轮协商,

- 在第 0 轮, Agent 1 出价 x^0
- Agent 2 要么同意, 要么否决. 如果同意, 交易便达成; 如果否决, 进入第 1 轮, Agent 2 出价
- 依次类推,不断进行

轮流出价协议并不保证最终会达成一致, 如果没有达成一致, 则会产生冲突交易. 并且轮流出价协议有着两个最基本假设, 最差的结果是无法达成一致, 以及每个 Agent 的目标是最大化自己的效用.

单调让步协议的协商进行多轮:

在第 u 轮的协商中:

- 两个 Agent 分别从协商集合中提出一项提议
- 如果 Agent 发现另一个 Agent 提出的交易弱优势于他提出的交易, 则达成一致
- 如果没有达成一致, 那么协商进入到下一轮

在第u+1轮的协商中:

- Agent 不能提出比第 u 轮的提议对另一个 Agent 更差的提议
- 如果没有 Agent 作出让步, 则协商以交易冲突结束

使用单调让步协议,在有限轮的协商之后,可以保证协商结束

• 最后一轮中,两个 Agent 达成一致或互不让步

• 同时不能保证快速达成一致, 可能的交易数量为 $O(2^{|T|})$, 协商可能会进行的轮数与分配的任务数量呈指数关系

课后作业 4-14

(1)

Agent 的第一个提议应该是 Agent 最偏好的交易.

(2)

在给定的一轮协商中, 度量 Agent 冒冲突风险的意愿, 应该是最不愿意冒冲突风险的 Agent 进行让步.

Agent i 在第 t 轮冒冲突风险的意愿:

形式地,有

$$\mathrm{risk}_i^t = \begin{cases} 1 & \mathrm{if}\,\mathrm{utility}_i(\delta_i^t) = 0 \\ \frac{\mathrm{utility}_i(\delta_i^t) - \mathrm{utility}_i\left(\delta_j^t\right)}{\mathrm{utility}_i\left(\delta_i^t\right)} & \mathrm{otherwise} \end{cases}$$

这个值在 $0\sim1$ 之间, 值越大, 表示 Agent i 由冲突遭受的损失越小, 因此更愿意冒冲突风险, 反之亦然.

(3)

如果一个 Agent 让步, 他应该做出最小的必要的让步, 来改变风险的平衡.

如果遇到风险相同的情况,可以通过一个Agent"投掷硬币"决定谁应该让步.

课后作业 4-15

- 无冲突的立场: ∅, {A}, {B}, {C}, {D}, {E}, {A, D}, {A, E}, {B, C}
- 互相辩护的立场: ∅, {B,C}, {C,D,E}, {A,B,C,E}, {A,C,D,E}, {B,C,D,E}, {A,B,C,D,E}
- 可采纳的立场: ∅, {B, C}
- 偏好拓展: {B, C}
- 轻信接受的论证集合: $\{B,C\}$
- 怀疑接受的论证集合: $\{B,C\}$
- · 理性拓展: Ø

使用代码 p16.py 计算得到:

- 可采纳的立场: \emptyset , $\{d\}$, $\{e\}$, $\{b,d\}$, $\{c,e\}$, $\{d,f\}$, $\{d,h\}$, $\{e,h\}$, $\{b,d,f\}$, $\{b,d,h\}$, $\{c,e,h\}$, $\{d,f,h\}$, $\{b,d,f,h\}$
- 偏好拓展: $\{b, d, f, h\}$
- 轻信接受的论证集合: $\{b, d, f, h\}$
- 怀疑接受的论证集合: $\{b, d, f, h\}$
- 理性拓展: ∅

课后作业 4-17

(1)

联合状态空间 $S = \{ Tiger_{Left}, Tiger_{Right} \}$

没有个体状态空间.

(2)

记 (α_1, α_2) 分别为 Agent 1 和 Agent 2 的动作.

联合动作空间 $A = \{(Open_{Left}, Open_{Left}), (Open_{Left}, Open_{Right}), (Open_{Right}, Listen), (Open_{Right}, Open_{Left}), (Open_{Right}, Open_{Left}), (Open_{Right}, Listen), (Listen, Open_{Left}), (Listen, Open_{Left}), (Listen, Listen)\}$

Agent i 的个体动作空间 $A^i = \{\text{Open}_{\text{Left}}, \text{Open}_{\text{Right}}, \text{Listen}\}$

(3)

联合观察空间 $O = \{(Roar_{Left}, Roar_{Left}), (Roar_{Left}, Roar_{Right}), (Roar_{Right}, Roar_{Right}), (Roar_{Right}, Roar_{Right})\}$

Agent i 的个体观察空间 $O^i = \{\text{Roar}_{\text{Left}}, \text{Roar}_{\text{Right}}\}$

课后作业 4-18

这一问中,借助 OpenMarkov 创建了一个如 图 1 用于描述 Dec-Tiger 问题的 Dec-POMDP,通过分别构建了 State、Action、Observation 与 Utility 完成了这项任务。

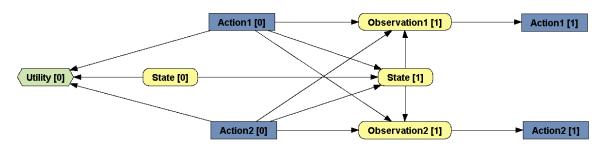


图 1: State、Action、Observation 与 Utility 之间的连接关系



图 2: State 对应的状态有 Tiger_Left 与 Tiger_Right



图 3: Action 可以执行的动作有 Open Left、Open Right与Listen



图 4: Observation 可以观察到 Roar_Left 与 Roar_Right



图 5: Utility 效用通过当前 State 与 Action 计算得到的奖励

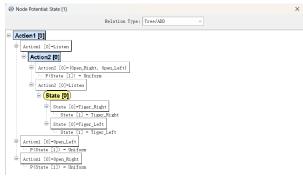


图 6: t + 1 时刻 State 由 t 时刻的 State 与 Action 得到

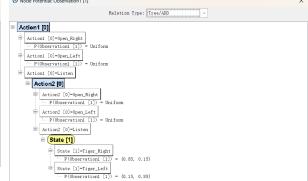


图 7: t + 1 时刻 Observation 由 t + 1 时刻 的 State 与 t 时刻的 Action 得到

如图 2、图 3、图 4 所示,我们分别给 State、Action 与 Observation 加上了各自的离散取值。

随后即如图 5 中为 Utility 加入对应的奖励。按照我所理解的题意, 在有一个 Agent 打开门的时候, 即使另一个 Agent 在 Listen, 也不会产生 Listen 的开销, 即有一方在 Listen

而另一方打开门发现宝箱的情况总奖励为 10,有一方在 Listen 而另一方打开门碰到老虎的情况总奖励为 -100,且后者奖励与两个 Agent 同时打开两扇门奖励同为 -100。只有在两个 Agent 均在 Listen 的时候才会有 -1 的开销。

较为复杂的就是 图 6 与 图 7 的策略树。 图 6 表示只有在两个 Agent 的 Action 均为 Listen 的时候, t+1 时刻的 State 才会维持与 t 时刻的 State 相同, 其他情况下以均匀随 机得到新 State; 图 7 表示只有在两个 Agent 的 Action 均为 Listen 的时候, t+1 时刻的 Observation 才会根据 t+1 时刻的 State 以 0.85 的概率给出正确的 Observation。

其次我们注意到,直接保存后得到的文件内容的一部分为:

但是这样并不能在之后的小问中执行,因此我们需要将 conditional Probability 改为 utility 才能正确执行。

课后作业 4-19

(1)

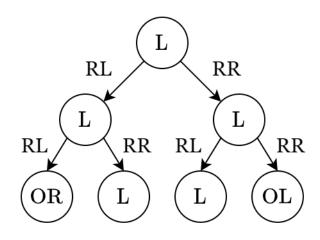


图 8: 对于 Dec-Tiger 问题以单个 Agent 的视角得到的一种 horizon h=3 策略树

(2)

以下推导均基于 两个 Agent 有着相同的决策树时奖励最高 这一个由题意易得的事实进行的推导。

当 h=1 时,最优策略是:

- **Agent 1**: () \rightarrow Listen.
- **Agent 2**: () \rightarrow Listen.

即两个 Agent 总是 Listen。

可以算出这种策略的期望奖励为: -1。

优于两个 Agent 均选择 Open_{Left} 或 Open_{Right} 时 $0.5 \times (-50) + 0.5 \times 20 = -15$ 的奖励。

当 h=2 时,最优策略是:

- Agent 1: () \rightarrow Listen, (Roar_{Left}) \rightarrow Listen, (Roar_{Right}) \rightarrow Listen.
- Agent 2: () \rightarrow Listen, (Roar_{Left}) \rightarrow Listen, (Roar_{Right}) \rightarrow Listen.

可以算出这种策略的期望奖励为

$$\begin{aligned} 0.5 \times \left(-1 + 0.85^2 \times (-1) + 2 \times 0.85 \times 0.15 \times (-1) + 0.15^2 \times (-1)\right) \\ + 0.5 \times \left(-1 + 0.15^2 \times (-1) + 2 \times 0.15 \times 0.85 \times (-1) + 0.85^2 \times (-1)\right) \\ = -2 \end{aligned}$$

优于 ()
$$\rightarrow$$
 Listen, (Roar_{Left}) \rightarrow Open_{Right}, (Roar_{Right}) \rightarrow Open_{Left} 的期望奖励
$$0.5 \times (-1 + 0.85^2 \times 20 + 2 \times 0.85 \times 0.15 \times (-100) + 0.15^2 \times (-50)) \\ + 0.5 \times (-1 + 0.15^2 \times (-50) + 2 \times 0.15 \times 0.85 \times (-100) + 0.85^2 \times 20) \\ = -13.175$$

同样优于 ()
$$\rightarrow$$
 Listen, (Roar_{Left}) \rightarrow Open_{Right}, (Roar_{Right}) \rightarrow Listen 的期望奖励
$$0.5 \times \left(-1 + 0.85^2 \times 20 + 2 \times 0.85 \times 0.15 \times 10 + 0.15^2 \times (-1)\right) \\ + 0.5 \times \left(-1 + 0.15^2 \times (-50) + 2 \times 0.15 \times 0.85 \times (-100) + 0.85^2 \times (-1)\right)$$

其他情况同理。

=-6.185

当 h=3 时, 最优策略是两个 Agent 均使用策略树:

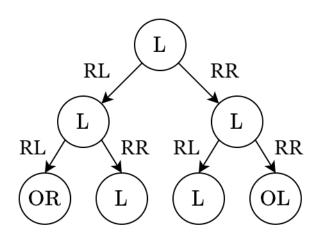


图 9: h = 3 时的最优策略树

可以算出这种策略的期望奖励为

$$\begin{aligned} &-1-1+a^2c^2\times 20+2a^2cd\times 10+a^2d^2\times (-100)+2abc^2\times 10\\ &+4abcd\times (-1)+2abd^2\times (-100)+b^2c^2\times (-100)+2b^2cd\times (-100)+b^2d^2\times (-50)\\ &=7.6357875 \end{aligned}$$

其中 a = 0.85, b = 0.15, c = 0.85, d = 0.15。

由 h=1 与 h=2 时的最优策略可知一二层均应为 Listen,而第三层又易知最优策略 即为如图 9 所示的策略树,因此可知最优策略即为期望奖励为 7.6357875 的如图 9 所示策略树。

(3)

由联合策略的个数公式

$$O\!\left(m imes \left|\mathcal{A}^{ ext{max}}
ight|^{rac{\left|\mathcal{O}^{ ext{max}}
ight|^T-1}{\left|\mathcal{O}^{ ext{max}}
ight|-1}}
ight)$$

带入 $m=2, |\mathcal{A}^{\max}|=3, |\mathcal{O}^{\max}|=2, T=3$ 可得

$$m imes \left| \mathcal{A}^{ ext{max}}
ight|^{rac{\left| \mathcal{O}^{ ext{max}}
ight|^T - 1}{\left| \mathcal{O}^{ ext{max}}
ight| - 1}} = 2 imes 3^{rac{2^3 - 1}{2 - 1}} = 4374$$

因此联合策略空间大小为 4374。

(1)

使用默认值 (GMAA-MAAstar using a BGIP-BFS solver and a INVALIDQHEUR heuristic) 计算的结果为:

当 h = 1 时的结果:

```
#horvalue Value simul.wc-tot.ut-tot.st-tot.wc-GMAAut-GMAAst-GMAAwc-Qcom ut-Qcomst-Qcomwc-initut-initst-initnrEvalBGjpolsmaxPoolSizeJPindexk - times are in ticks (1/100s)and are GMAAF times (do not include heuristic computation)
1-1.000000-1.00000011000000011000PartialJPPV, past R=-1, 02147483647
# h 1 avg GMAA time (s): 0.0000000 avg value: -1.0000000
```

```
JointPolicyPureVector:
    JPolComponent_VectorImplementation index 0
Policy for agent 0 (index 0):
    () --> Listen
Policy for agent 1 (index 0):
    () --> Listen

digraph policyAgent0 {
    edge [dir=none];
    node0 [ label="Listen" ];
    }

digraph policyAgent1 {
    edge [dir=none];
    node0 [ label="Listen" ];
}
Sampled value = -1 (nrSimRuns=10000)
Computed value = -1
```

当 h = 2 时的结果:

```
#horvalue Value simul.wc-tot.ut-tot.st-tot.wc-GMAAut-GMAAst-GMAAwc-Qcom ut-Qcomst-Qcomwc-initut-initst-initnrEvalBGjpolsmaxPoolSizeJPindexk - times are in ticks (1/100s)and are GMAAF times (do not include heuristic computation)
2-2.000000-2.00000011000000011009PartialJPPV, past R=-2, 02147483647
# h 2 avg GMAA time (s): 0.0000000 avg value: -2.0000000
```

```
JointPolicyPureVector:

JPolComponent_VectorImplementation index 0

Policy for agent 0 (index 0):

() --> Listen
```

```
(Roar_Left) --> Listen
(Roar_Right) --> Listen
Policy for agent 1 (index 0):
() --> Listen
(Roar_Left) --> Listen
(Roar_Right) --> Listen
digraph policyAgent0 {
edge [dir=none];
node0 [ label="Listen" ];
node1 [ label="Listen" ];
node2 [ label="Listen" ];
node0 -> node1 [label="Roar_Left"];
node0 -> node2 [label="Roar_Right"];
digraph policyAgent1 {
edge [dir=none];
node0 [ label="Listen" ];
node1 [ label="Listen" ];
node2 [ label="Listen" ];
node0 -> node1 [label="Roar_Left"];
node0 -> node2 [label="Roar_Right"];
}
Sampled value = -2 (nrSimRuns=10000)
Computed value = -2
```

当 h = 3 时的结果:

```
#horvalue Value simul.wc-tot.ut-tot.st-tot.wc-GMAAut-GMAAst-GMAAwc-Qcom
ut-Qcomst-Qcomwc-initut-initst-initnrEvalBGjpolsmaxPoolSizeJPindexk - times
are in ticks (1/100s)and are GMAAF times (do not include heuristic
computation)
37.6357877.623900970870000100012PartialJPPV, past R=7.63579, 63452
2147483647
# h 3 avg GMAA time (s): 0.070000 avg value: 7.635787
```

```
JointPolicyPureVector:
JPolComponent_VectorImplementation index 63452
Policy for agent 0 (index 29):
() --> Listen
(Roar_Left) --> Listen
(Roar_Right) --> Listen
(Roar_Left,Roar_Left) --> Open_Left
(Roar_Left,Roar_Right) --> Listen
(Roar_Right,Roar_Left) --> Listen
(Roar_Right,Roar_Left) --> Open_Right
Policy for agent 1 (index 29):
() --> Listen
```

```
(Roar_Left) --> Listen
(Roar_Right) --> Listen
(Roar_Left, Roar_Left) --> Open_Left
(Roar_Left,Roar_Right) --> Listen
(Roar_Right, Roar_Left) --> Listen
(Roar_Right, Roar_Right) --> Open_Right
digraph policyAgent0 {
edge [dir=none];
node0 [ label="Listen" ];
node1 [ label="Listen" ];
node2 [ label="Listen" ];
node3 [ label="Open_Left" ];
node4 [ label="Listen" ];
node5 [ label="Listen" ];
node6 [ label="Open_Right" ];
node0 -> node1 [label="Roar_Left"];
node0 -> node2 [label="Roar_Right"];
node1 -> node3 [label="Roar_Left"];
node1 -> node4 [label="Roar_Right"];
node2 -> node5 [label="Roar_Left"];
node2 -> node6 [label="Roar_Right"];
digraph policyAgent1 {
edge [dir=none];
node0 [ label="Listen" ];
node1 [ label="Listen" ];
node2 [ label="Listen" ];
node3 [ label="Open_Left" ];
node4 [ label="Listen" ];
node5 [ label="Listen" ];
node6 [ label="Open_Right" ];
node0 -> node1 [label="Roar_Left"];
node0 -> node2 [label="Roar_Right"];
node1 -> node3 [label="Roar_Left"];
node1 -> node4 [label="Roar_Right"];
node2 -> node5 [label="Roar_Left"];
node2 -> node6 [label="Roar_Right"];
Sampled value = 7.6239 (nrSimRuns=10000)
Computed value = 7.63579
```

当 h = 4 时的结果:

```
#horvalue Value simul.wc-tot.ut-tot.st-tot.wc-GMAAut-GMAAst-GMAAwc-Qcom ut-Qcomst-Qcomwc-initut-initst-initnrEvalBGjpolsmaxPoolSizeJPindexk - times are in ticks (1/100s)and are GMAAF times (do not include heuristic computation)
48.4214498.3676005793064579283412257930625792833122000210046PartialJPPV,
```

```
past R=8.42145, 314097596122147483647
# h 4 avg GMAA time (s): 57928.330000 avg value: 8.421449
```

```
JointPolicyPureVector:
JPolComponent_VectorImplementation index 31409759612
Policy for agent 0 (index 2189):
() --> Listen
(Roar_Left) --> Listen
(Roar_Right) --> Listen
(Roar_Left, Roar_Left) --> Listen
(Roar_Left, Roar_Right) --> Listen
(Roar_Right, Roar_Left) --> Listen
(Roar_Right, Roar_Right) --> Listen
(Roar_Left, Roar_Left) --> Open_Left
(Roar_Left,Roar_Right) --> Listen
(Roar_Left, Roar_Right, Roar_Left) --> Listen
(Roar_Left,Roar_Right,Roar_Right) --> Listen
(Roar_Right, Roar_Left, Roar_Left) --> Listen
(Roar_Right, Roar_Left, Roar_Right) --> Listen
(Roar_Right,Roar_Right,Roar_Left) --> Listen
(Roar_Right, Roar_Right, Roar_Right) --> Open_Right
Policy for agent 1 (index 2189):
() --> Listen
(Roar_Left) --> Listen
(Roar_Right) --> Listen
(Roar_Left, Roar_Left) --> Listen
(Roar_Left, Roar_Right) --> Listen
(Roar_Right, Roar_Left) --> Listen
(Roar_Right, Roar_Right) --> Listen
(Roar_Left,Roar_Left) --> Open_Left
(Roar_Left, Roar_Right) --> Listen
(Roar_Left, Roar_Right, Roar_Left) --> Listen
(Roar_Left, Roar_Right, Roar_Right) --> Listen
(Roar_Right, Roar_Left, Roar_Left) --> Listen
(Roar_Right, Roar_Left, Roar_Right) --> Listen
(Roar_Right,Roar_Right,Roar_Left) --> Listen
(Roar_Right, Roar_Right, Roar_Right) --> Open_Right
digraph policyAgent0 {
edge [dir=none];
node0 [ label="Listen" ];
node1 [ label="Listen" ];
node2 [ label="Listen" ];
node3 [ label="Listen" ];
node4 [ label="Listen" ];
node5 [ label="Listen" ];
node6 [ label="Listen" ];
node7 [ label="Open_Left" ];
node8 [ label="Listen" ];
node9 [ label="Listen" ];
node10 [ label="Listen" ];
node11 [ label="Listen" ];
```

```
node12 [ label="Listen" ];
node13 [ label="Listen" ];
node14 [ label="Open_Right" ];
node0 -> node1 [label="Roar_Left"];
node0 -> node2 [label="Roar_Right"];
node1 -> node3 [label="Roar_Left"];
node1 -> node4 [label="Roar_Right"];
node2 -> node5 [label="Roar_Left"];
node2 -> node6 [label="Roar_Right"];
node3 -> node7 [label="Roar_Left"];
node3 -> node8 [label="Roar_Right"];
node4 -> node9 [label="Roar_Left"];
node4 -> node10 [label="Roar_Right"];
node5 -> node11 [label="Roar_Left"];
node5 -> node12 [label="Roar_Right"];
node6 -> node13 [label="Roar_Left"];
node6 -> node14 [label="Roar_Right"];
digraph policyAgent1 {
edge [dir=none];
node0 [ label="Listen" ];
node1 [ label="Listen" ];
node2 [ label="Listen" ];
node3 [ label="Listen" ];
node4 [ label="Listen" ];
node5 [ label="Listen" ];
node6 [ label="Listen" ];
node7 [ label="Open_Left" ];
node8 [ label="Listen" ];
node9 [ label="Listen" ];
node10 [ label="Listen" ];
node11 [ label="Listen" ];
node12 [ label="Listen" ];
node13 [ label="Listen" ];
node14 [ label="Open_Right" ];
node0 -> node1 [label="Roar_Left"];
node0 -> node2 [label="Roar_Right"];
node1 -> node3 [label="Roar_Left"];
node1 -> node4 [label="Roar_Right"];
node2 -> node5 [label="Roar_Left"];
node2 -> node6 [label="Roar_Right"];
node3 -> node7 [label="Roar_Left"];
node3 -> node8 [label="Roar_Right"];
node4 -> node9 [label="Roar_Left"];
node4 -> node10 [label="Roar_Right"];
node5 -> node11 [label="Roar_Left"];
node5 -> node12 [label="Roar_Right"];
node6 -> node13 [label="Roar_Left"];
node6 -> node14 [label="Roar_Right"];
}
```

```
Sampled value = 8.3676 (nrSimRuns=10000)
Computed value = 8.42145
```

可以看出计算得到的结果与我们的推测一致,例如 h = 1 时最优值为 -1, h = 2 时最优值为 -2, 以及 h = 3 时最优值为 7.63579。

并且在 h = 1 到 h = 3 时均耗时不超过 0.1 秒就能跑出最后结果, 但是 h = 4 的时候跑了 57928 秒, 也即 16 个小时, 从这里我们也可以看出双指数增长的威力。

(2)

我们仍然使用 GMAA 来求解, 其中主要参数有:

- 1. -B: 贝叶斯博弈的求解器, 主要包括:
 - BFS: 宽度优先暴力搜索;
 - · AM: 交替最大化的近似解;
 - CE: 交叉熵优化的近似解;
 - MP: Max-Plus 的近似解;
 - BnB: Branch-and-Bound 求解;
 - Random: 随机,用于测试。
- 2. G: 该方法是否执行完整的回溯启发式搜索,是否仅对从根到叶的一条路径进行采样,或者是否在两者之间执行某些操作,主要包括:
 - MAAstar: 完全回溯 (MAA*) 搜索的选项, 执行搜索节点的增量展开;
 - FSPC: 选择前向扫描策略, 在搜索树中的每个节点上, 只扩展最有希望的子节点;
 - kGMAA: 这使用参数 k (使用选项 -k 指定) 在每个节点上仅扩展 k 个最有希望的子节点;
 - MAAstarClassic: 使用内置 BFS 求解器的旧版本 (并且不进行增量扩展)。
- 3. -Q:确定启发式函数,其中包括 QMDP、QPOMDP、QBG、QMDPc、QPOMDPav、QBGav、QHybrid、QPOMDPhybrid、QBGhybrid、QBGTreeIncPrune、QBGTreeIncPruneBnB。

在前一问中,不设定使用默认参数执行即为使用参数 -B BFS -G MAAstar -Q QMDP,其中 BFS 为暴力搜索, MAAstar 为完全回溯搜索, QMDP 是在不给定启发式函数时的使用的默认函数。

为了比较不同 horizon 和不同解法的结果,使用代码 p20.py 计算得到:

当 horizon = 4 时,运行结果如下,其中是否最优指生成的策略树是否与默认 BFS 搜索得到的结果一致。

	参数			结果	
- B	- G	- Q	是否最优	计算值	耗时
BFS	MAAstar	QMDP	是	8.421449	57928.33 s
AM	FSPC	QMDP	否	6.635787	$0.01\mathrm{s}$
AM	FSPC	QPOMDP	否	7.104371	$0.00 \mathrm{s}$
AM	kGMAA	QMDP	否	6.635787	$0.01 \mathrm{s}$
AM	kGMAA	QPOMDP	是	8.421449	$0.00 \mathrm{s}$
BnB	FSPC	QMDP	否	6.635787	$0.01 \mathrm{\ s}$
BnB	FSPC	QPOMDP	是	8.421449	0.13 s
BnB	MAAstar	QMDP	是	8.421449	$3.54\mathrm{s}$
BnB	MAAstar	QPOMDP	是	8.421449	$0.20\mathrm{s}$
BnB	kGMAA	QMDP	否	6.635787	$0.01\mathrm{s}$
BnB	kGMAA	QPOMDP	是	8.421449	$0.12 \mathrm{s}$
CE	FSPC	QMDP	否	6.635787	$0.20\mathrm{s}$
CE	FSPC	QPOMDP	是	8.421449	0.19 s
CE	kGMAA	QMDP	否	6.635787	$0.20\mathrm{s}$
CE	kGMAA	QPOMDP	是	8.421449	$0.20\mathrm{s}$
MP	FSPC	QMDP	否	6.635787	$0.01\mathrm{s}$
MP	FSPC	QPOMDP	是	8.421449	$0.00 \mathrm{s}$
MP	kGMAA	QMDP	否	6.635787	$0.01 \mathrm{s}$
MP	kGMAA	QPOMDP	是	8.421449	0.00 s

图 10: h = 4 时,不同参数的 GMAA 计算结果

就 -B 参数来说, BFS 暴力搜索是最慢的, 仅仅是在 h = 4 的情况下就要搜索 16 个小时。而 AM、CE 与 MP 等近似求解器的计算用时很短, 但是大部分时候都达不到最优策略。而同样是近似求解器的 BnB 表现就好很多, 在运算速度和计算结果上做了一个较好的折中。

就-G参数来说,大部分算法都无法采用 MAAstar 搜索,仅有 BFS 与 BnB 能够使用,并且求解出来的结果也一定是最优的,但是一定要配合上 BnB 才能有一个较快的求解速度。而 FSPC 与 kGMAA 都是只保留一部分最有希望的节点,其中 FSPC 最为激进,只扩展最有希望的子节点,因此求解速度快,但是大部分时候都达不到最优;而 kGMAA 允许你设定 k 值以保留 k 个最有希望的子节点,因此能在线性时间的计算耗时和相对更好的计算结果中做出平衡。

就 -Q 参数来说, QPOMDP 在计算结果精确度上总是优于 QMDP, 但是计算耗时则不一定, 部分情况 QPOMDP 较快, 部分情况 QMDP 较快。

当 horizon = 5 时,运行结果如下

	参数	结果				
-B	- G	- Q	计算值	耗时		
AM	FSPC	QMDP	5.635787	$0.03 \mathrm{s}$		
AM	FSPC	QPOMDP	5.635787	$0.01\mathrm{s}$		
AM	kGMAA	QMDP	5.635787	$0.04 \mathrm{s}$		
AM	kGMAA	QPOMDP	5.635787	$0.01\mathrm{s}$		
CE	FSPC	QMDP	5.635787	$0.63 \mathrm{s}$		
CE	FSPC	QPOMDP	5.635787	$0.57 \mathrm{s}$		
CE	kGMAA	QMDP	5.635787	$0.62 \mathrm{s}$		
CE	kGMAA	QPOMDP	5.635787	$0.57 \mathrm{s}$		
MP	FSPC	QMDP	5.635787	$0.04 \mathrm{s}$		
MP	FSPC	QPOMDP	5.635787	$0.01\mathrm{s}$		
MP	kGMAA	QMDP	5.635787	$0.03 \mathrm{s}$		
MP	kGMAA	QPOMDP	5.635787	0.01 s		
园 · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·						

图 11: h = 5 时,不同参数的 GMAA 计算结果

这时候使用 BFS、 BnB 以及 MAAstar 在计算时间开销上都是不可接受的,因此只使用了线性时间内完成的求解方法。

对于 horizon 无穷的情况,设定折扣系数为 0.9,使用 Perseus 求解,命令如下

```
./src/solvers/Perseus ./problems/Dec-Tiger.pgmx --inf --discount=0.9 -n50
```

结果如下:

PerseusPOMDP: iteration 155 |V| 3 sumV/nrB 66.7072 V0 65.8027 (best 65.8027)
Added vector for 34 (V 65.8028 improved 46)

Added vector for 3 (V 77.1083 improved 2) Added vector for 40 (V 77.1083 improved 2)