

# 《物理与人工智能》

## 16. 对抗搜索

授课教师：马滢青

2025/10/27（第七周）

鸣谢：基于计算机学院《人工智能引论》课程组幻灯片



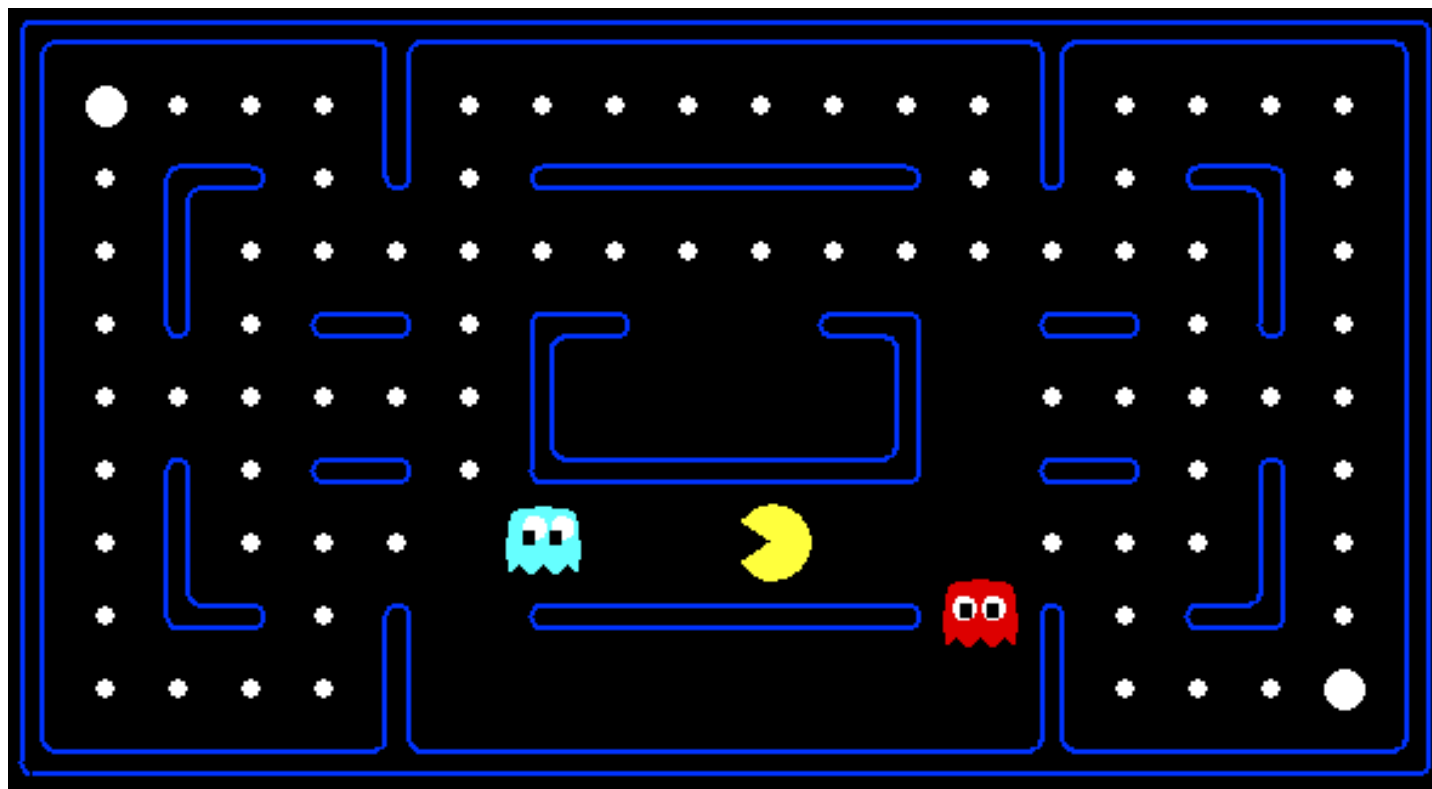
北京大学



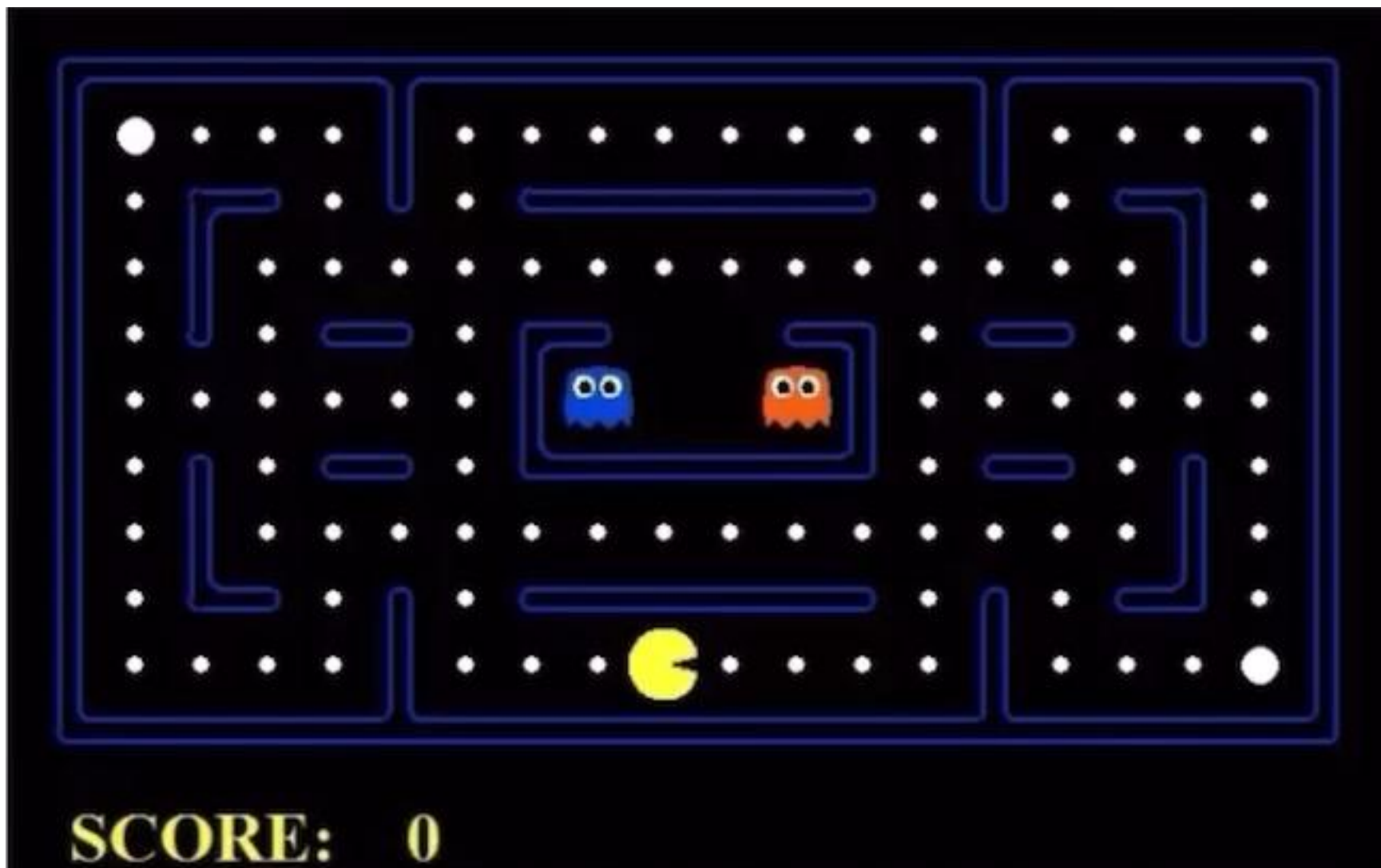
# 目录

- **什么是博弈搜索**
  - MiniMax --- 博弈的通用解法
- **状态空间过大?**
  - 剪枝 --- AlphaBeta
- **不确定?**
  - 转移方程有不确定性、对手的动作有不确定性
  - 期望

# 计算 -> 行为 ( Pacman )

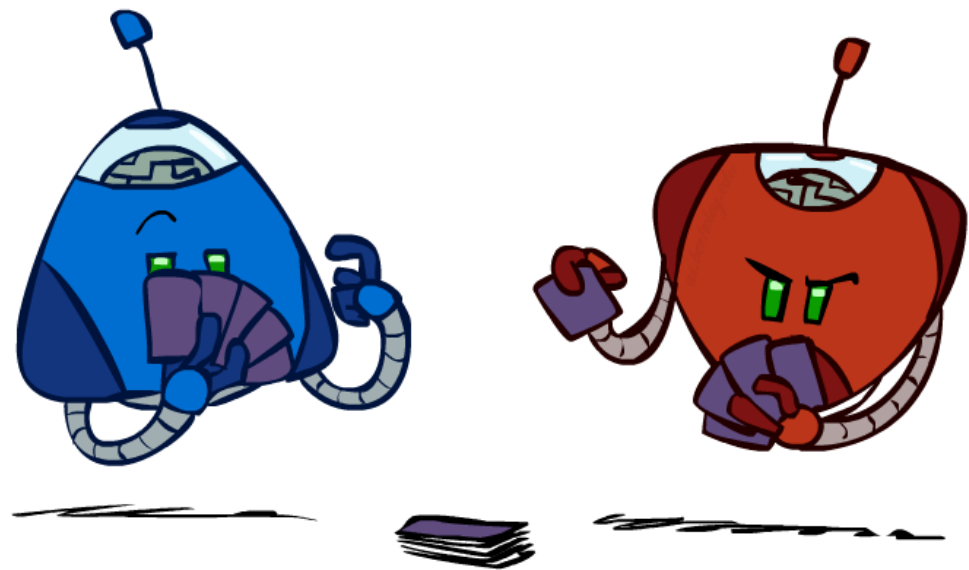


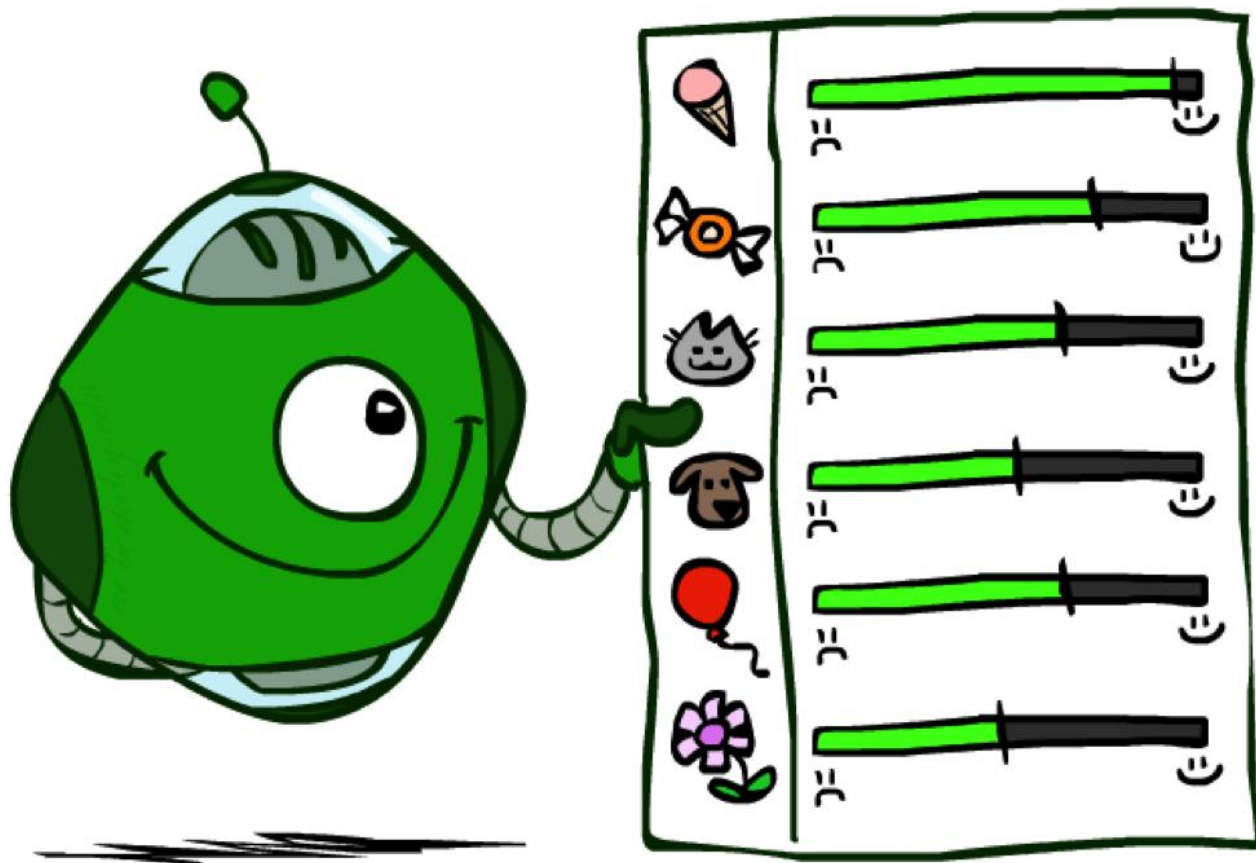
# Pacman演示



## 分类方式:

- 确定性的(deterministic) 还是随机性的(stochastic)?
- 单一智能体、**2个**还是多个?
- 是否是**零和博弈**(zero sum)?
- 是否是完美信息博弈 (perfect information)?





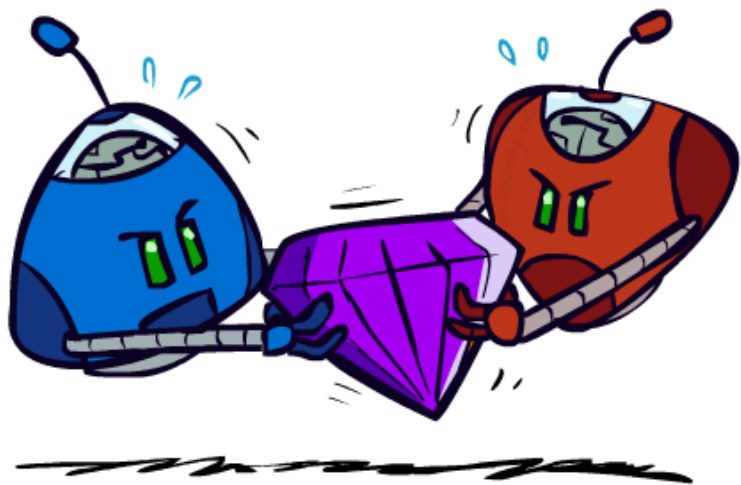
- **效用函数是将结果（世界的状态）映射到实数的函数，用于描述智能体的偏好**
- 效用函数从哪里来？
  - 在游戏中可能很简单，即  $(+1/-1)$
  - 效用函数总结了智能体的目标
  - 定理：任何“理性”的偏好都能用效用函数表达
- 我们通过定义效用函数来影响智能体的行为
  - 效用函数（通常）是环境的一部分



# 博弈范式



- 效用：关于回报大小的度量
- 零和博弈(Zero-Sum Games )
  - 智能体的效用是对立的，比如：当一个智能体最大化其效用时，另一智能体效用为其最小值
  - 特点：对抗的(adversarial), 完全竞争(pure competition)
- 一般博弈(General Games)
  - 智能体获得的效用是独立的
  - 智能体之间可能的关系：合作、无关、竞争...
  - 我们希望AI不是孤立地行动，而是与人类共事或是协助人类，因此每个AI智能体都需要面对和处理博弈的情况

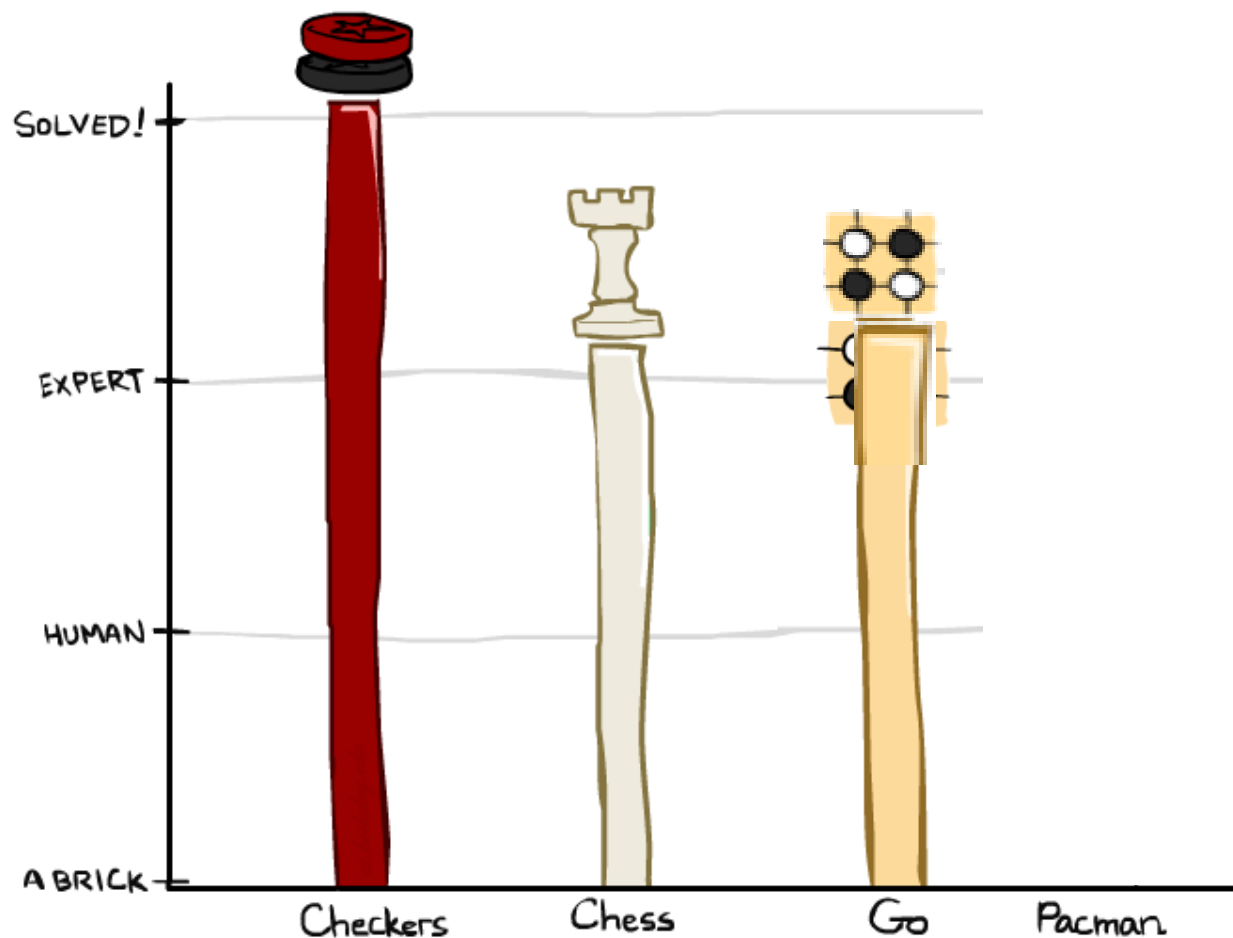




# 零和博弈



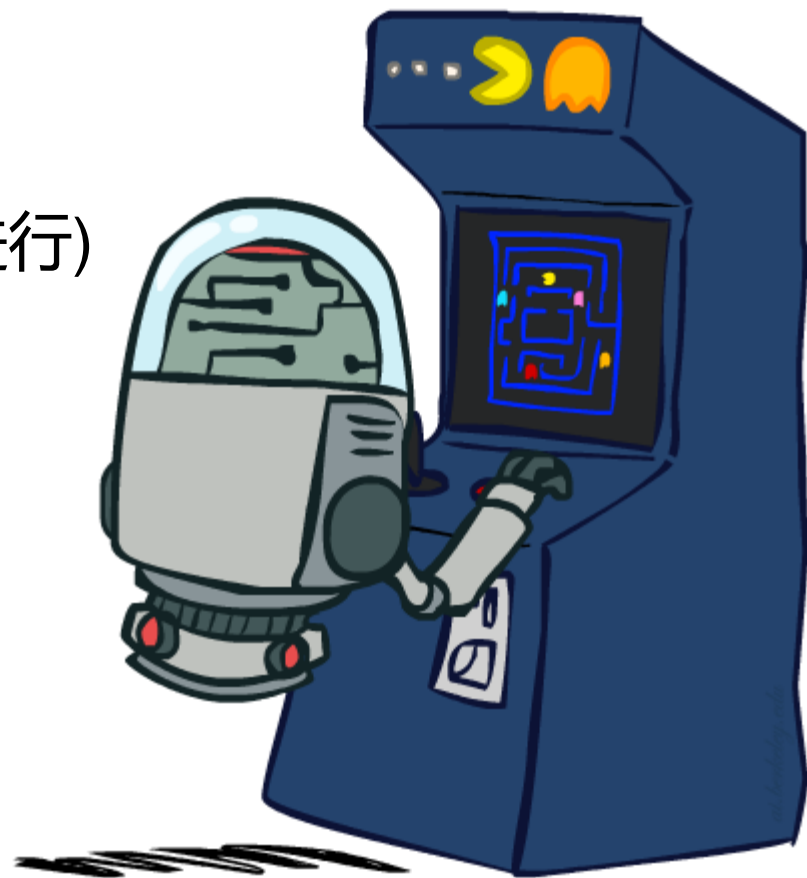
- **Checkers: 1950**、第一个计算机玩家. **1994**、计算机玩家取得第一个冠军, **Chinook**结束了人类冠军玩家**Marion Tinsley**长达四十年的霸榜(使用 **complete 8-piece endgame**). **2007**、**Checkers solved!**
- **Chess: 1997**、**Deep Blue** 在一场持续六局的比赛中打败了人类冠军玩家**Gary Kasparov**。**Deep Blue** 每秒能搜索**200M**个盘面, 使用了非常复杂且未公开的评估方法将一些搜索线路扩展到**40**个棋局。目前的程序甚至能做到更好。
- **Go: 2016**、**Alpha GO** 打败了传奇李世石。**2017**年击败当时第一人柯洁。**Alpha GO**使用蒙特卡罗树搜索并通过训练学习评估函数。
- **Pacman? 2024?**



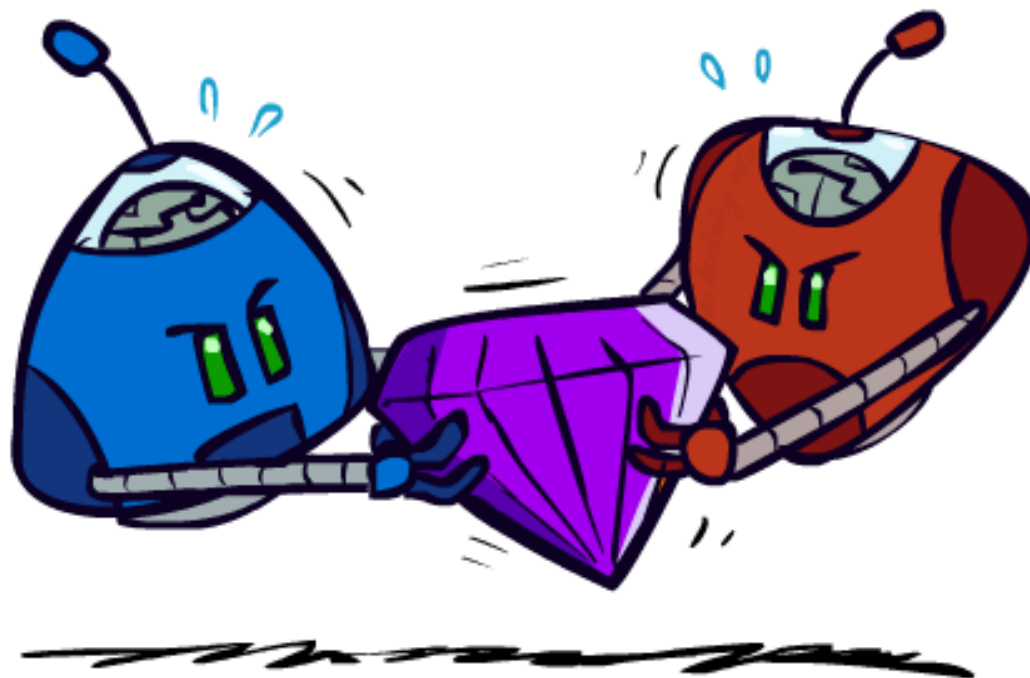
# 具有最终效用的确定性博弈



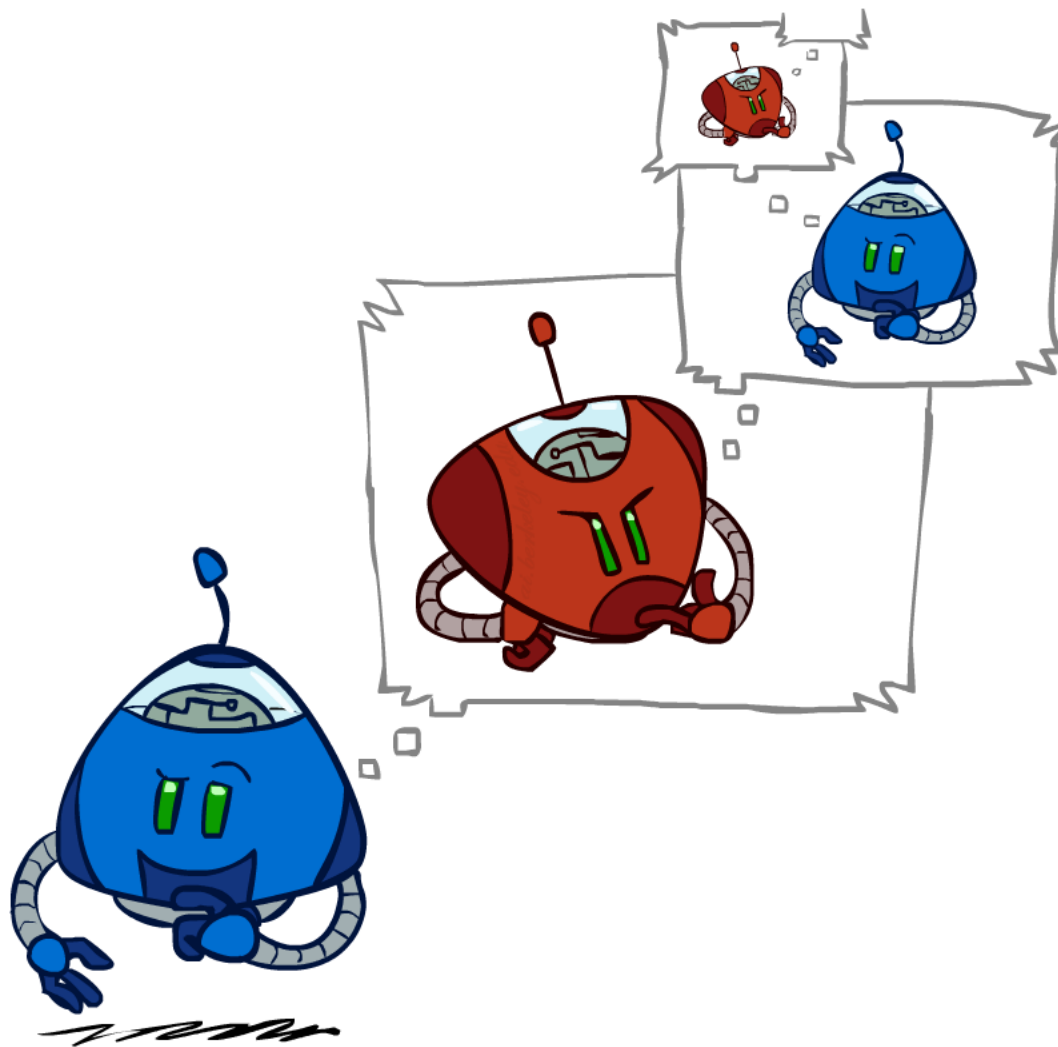
- 一个可行的问题建模:
  - 状态(States):  $S$  (起始状态为  $s_0$ )
  - 博弈主体(Players):  $P = \{1 \dots N\}$  (通常轮流进行)
  - 行动(Actions):  $A$  (可能取决于 玩家 / 状态)
  - 转移方程(Transition Function):  $S \times A \rightarrow S$
  - 结束测试(Terminal Test):  $S \rightarrow \{t, f\}$
  - 最终**效用**(Terminal Utilities):  $S \times P \rightarrow R$
- 应对方案称为**策略(policy)**:  $S \rightarrow A$



# 对抗游戏/博弈



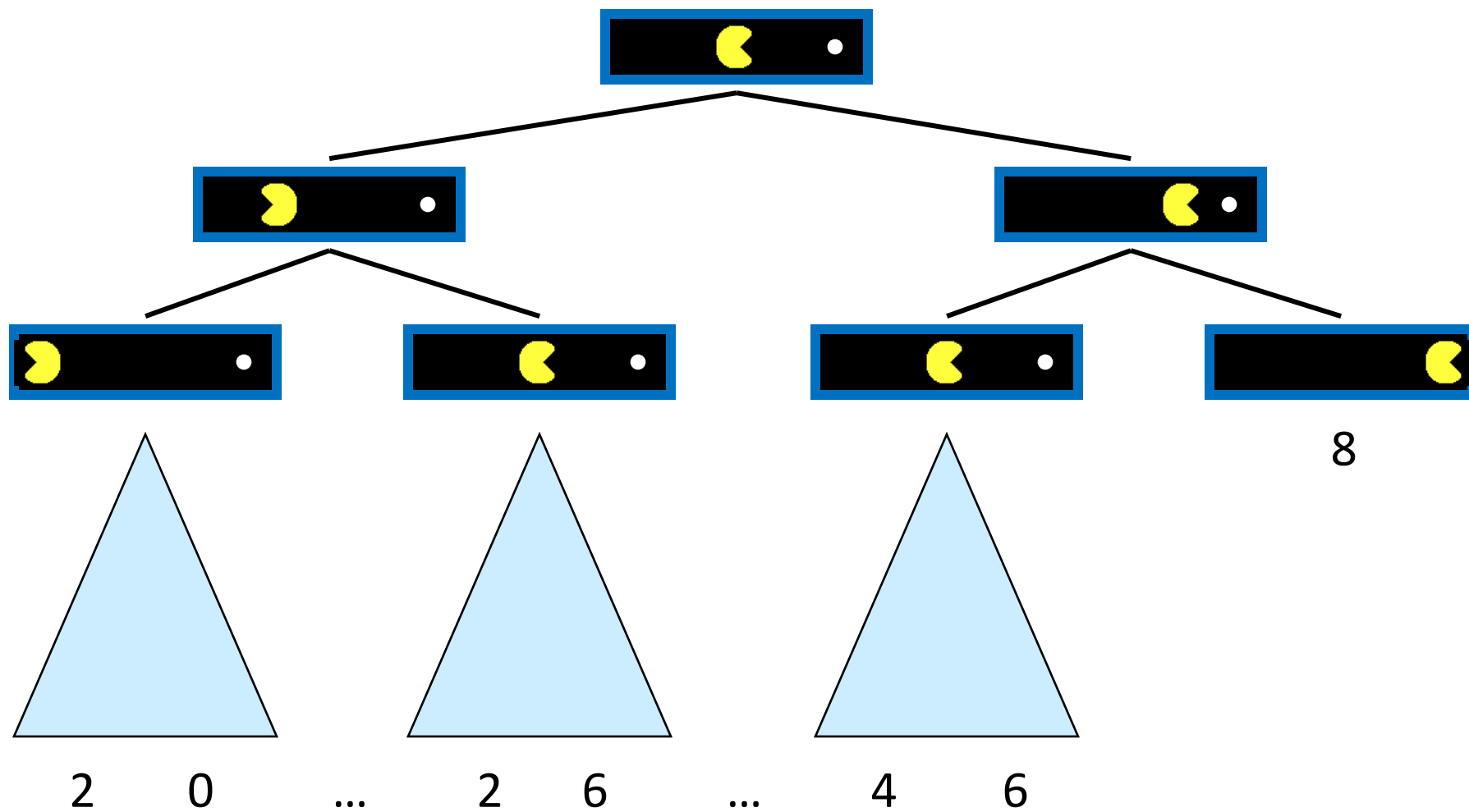
# 对抗搜索



# 搜索：代价(cost) -> 效用(utility)!

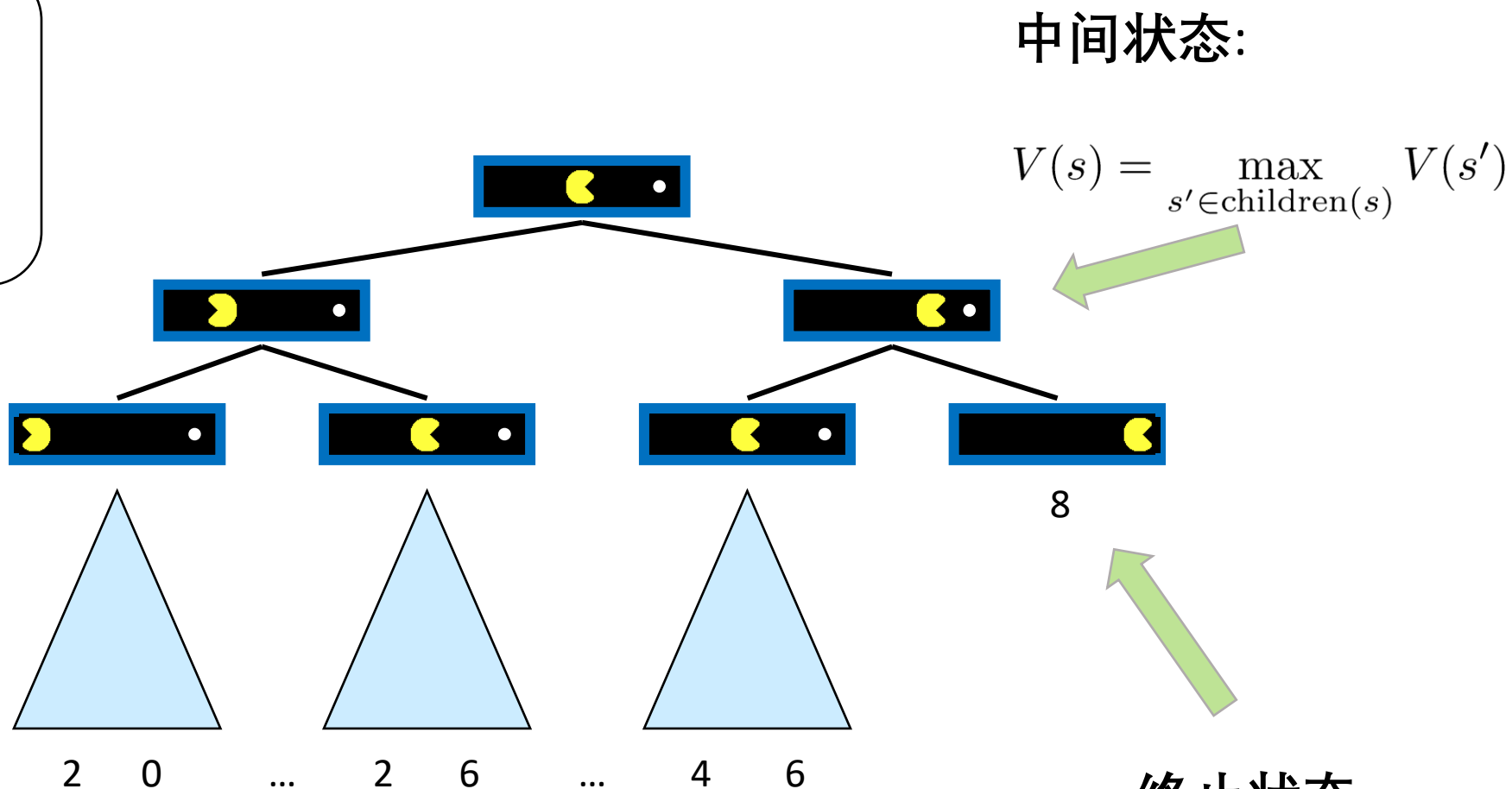
- 我们不再最小化代价，而是最大化智能体所得的**分数/效用**!

# 单一智能体的搜索树



# 状态的价值(Value)

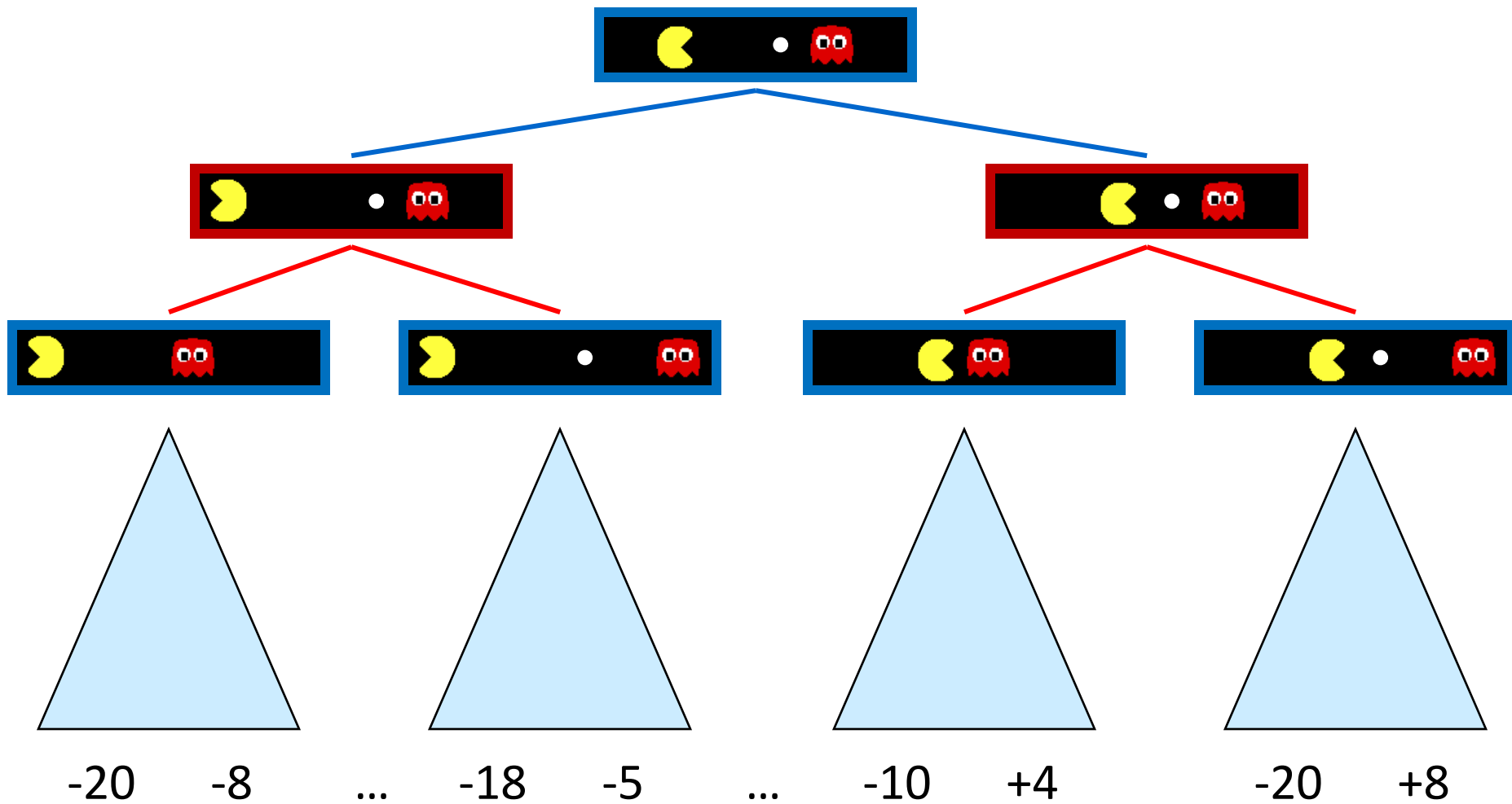
状态价值: 从该状态出发可能获得的最大最终效用



终止状态:

$$V(s) = \text{known}$$

# 对抗博弈的搜索树





# 极小极大搜索(Minimax Values)



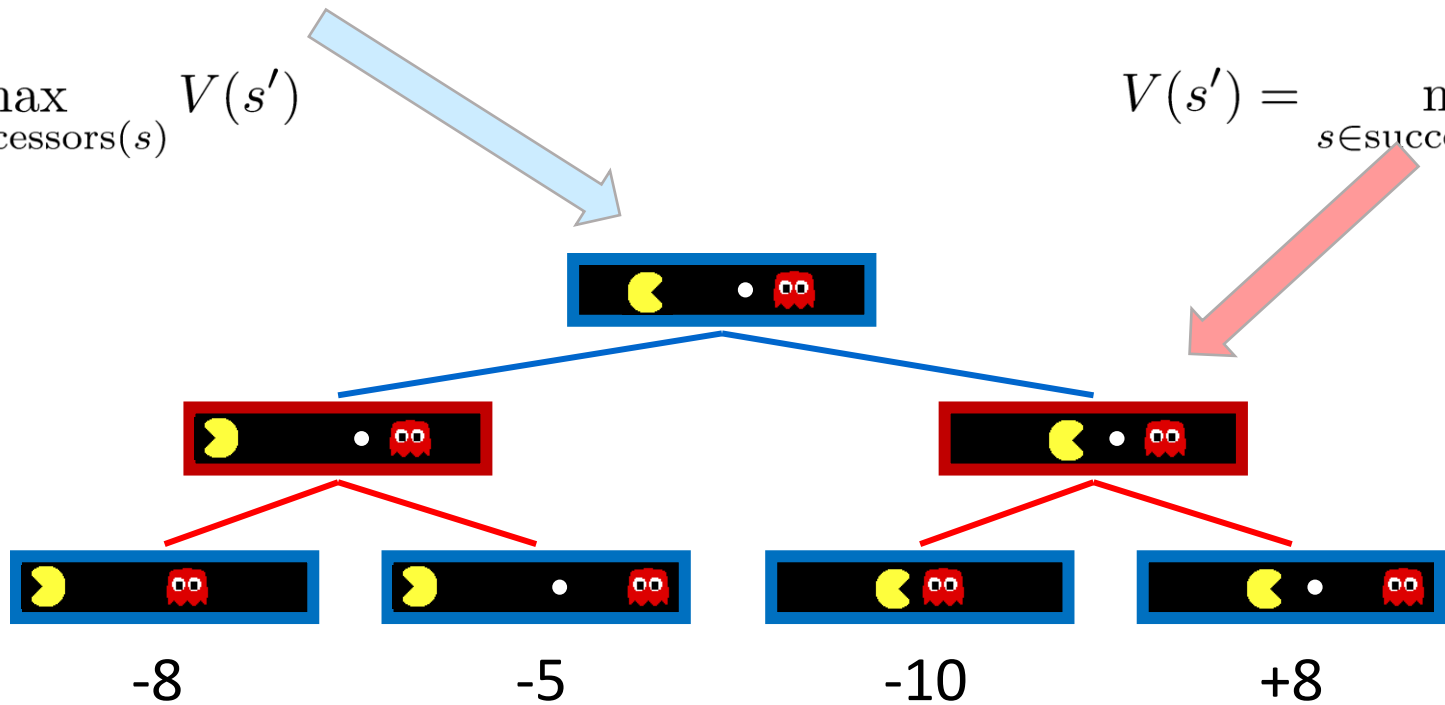
北京大学  
PEKING UNIVERSITY

在智能体(我方)控制下的状态:

在对手控制下的状态:

$$V(s) = \max_{s' \in \text{successors}(s)} V(s')$$

$$V(s') = \min_{s \in \text{successors}(s')} V(s)$$



终止状态:

$$V(s) = \text{known}$$

# 井字棋博弈树



MAX (X)



MIN (O)



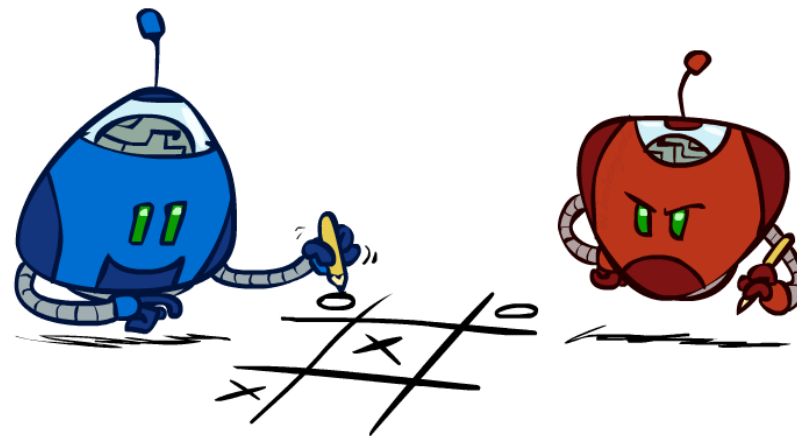
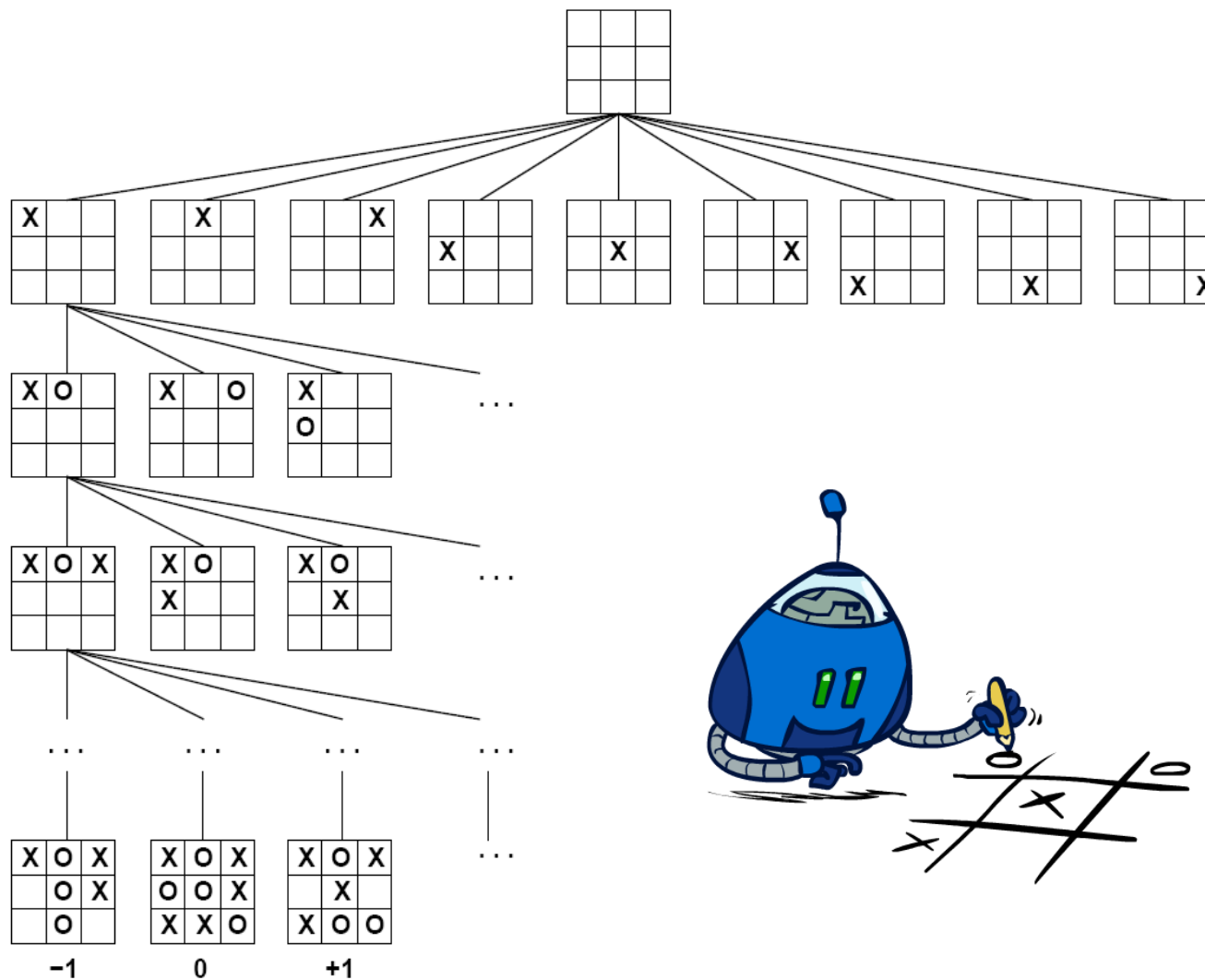
MAX (X)



MIN (O)

TERMINAL

Utility



# 围棋的博弈树



北京大学  
PEKING UNIVERSITY



MAX (X)



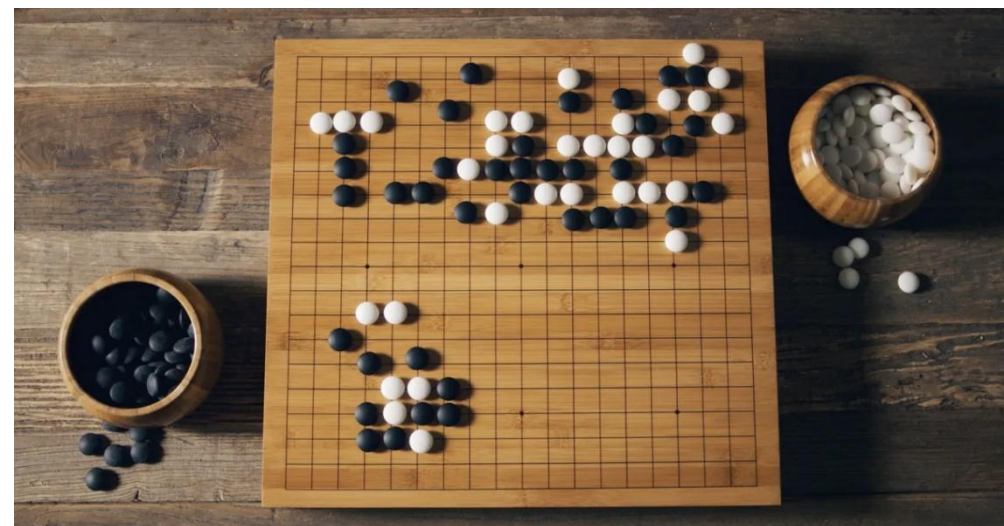
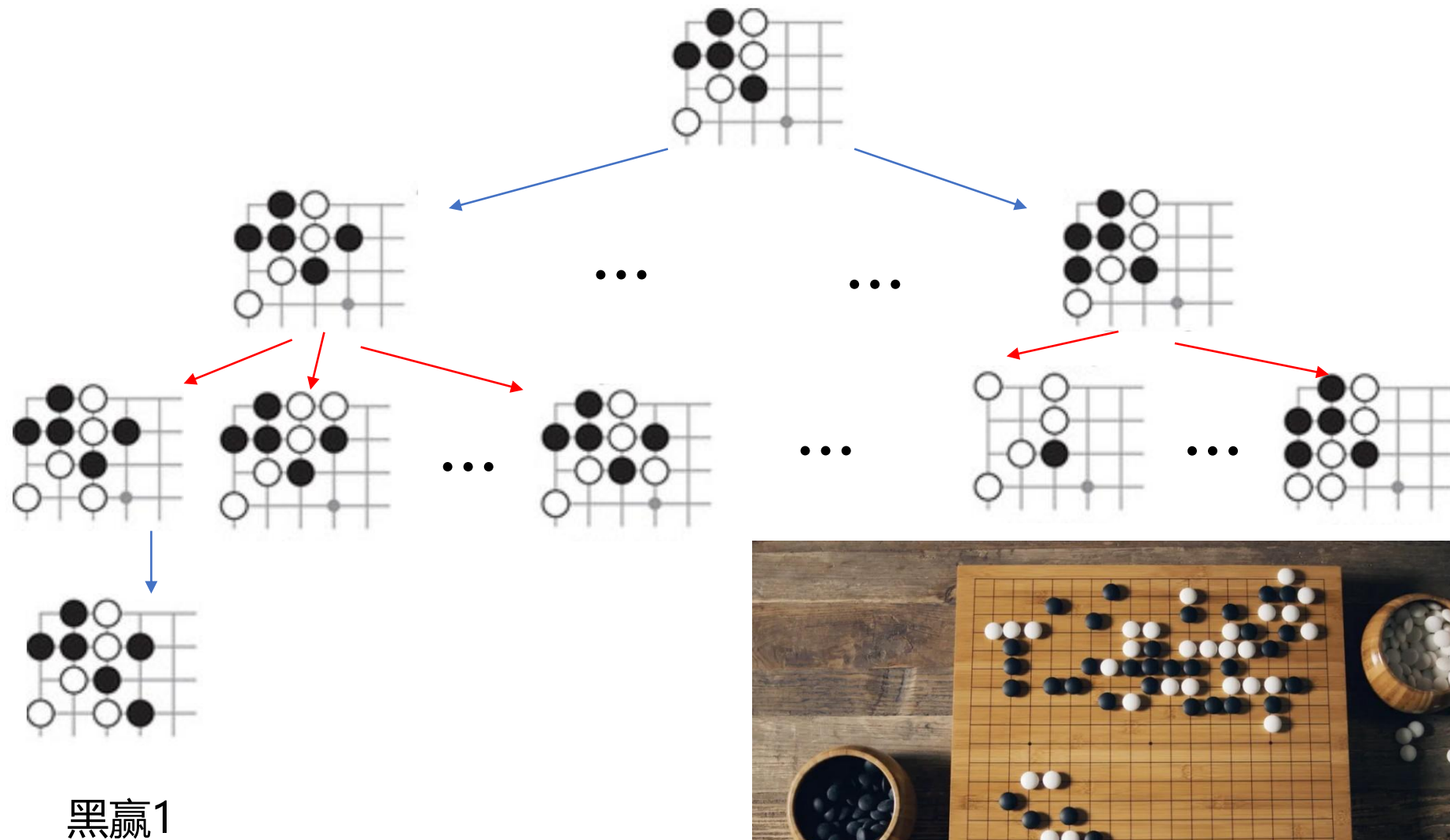
MIN (O)



MAX (X)

TERMINAL

Utility



# 对抗搜索 (极小极大策略)

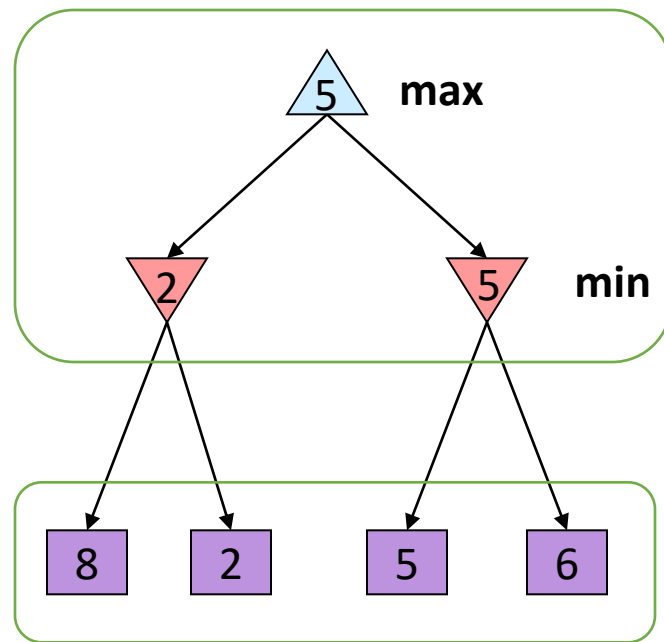
- 确定性零和博弈:

- 井字棋, 国际象棋, 跳棋、围棋
- 其中一个玩家最大化价值, 对手玩家最小化价值

- 极小极大搜索:

- 状态空间的搜索树
- 玩家轮流行动
- 计算每个节点极大极小价值: 假设对手是理性的情况下 (即对方总是努力达到最优), 自己可以达到的最优效用值

极大极小价值:  
递归计算



终态价值

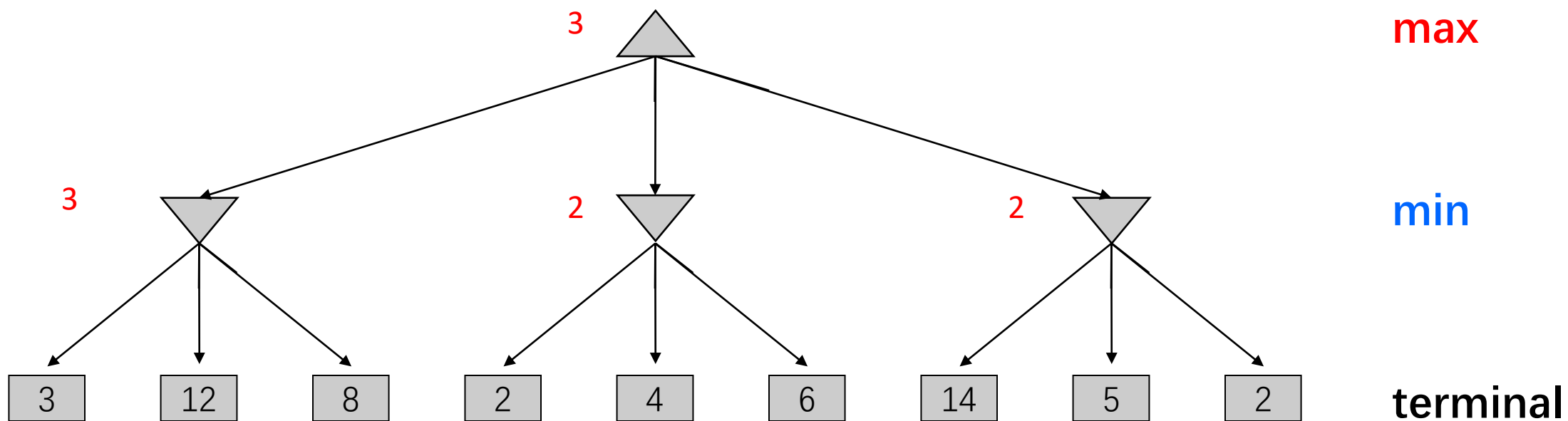
# 极大极小搜索算法实现

```
def value(state):  
    if the state is a terminal state: return the state's  
        utility  
    if the next agent is MAX: return max-value(state)  
    if the next agent is MIN: return min-value(state)
```

```
def max-value(state):  
    initialize  $v = -\infty$   
    for each successor of state:  
         $v = \max(v, \text{value}(\text{successor}))$   
    return v
```

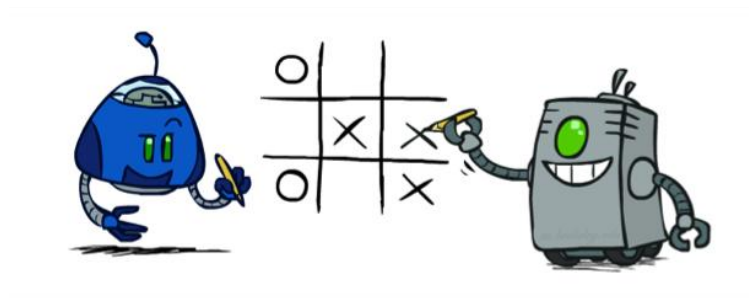
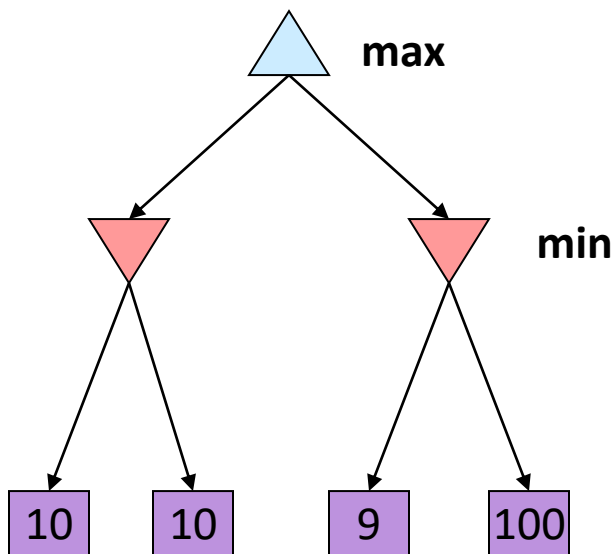
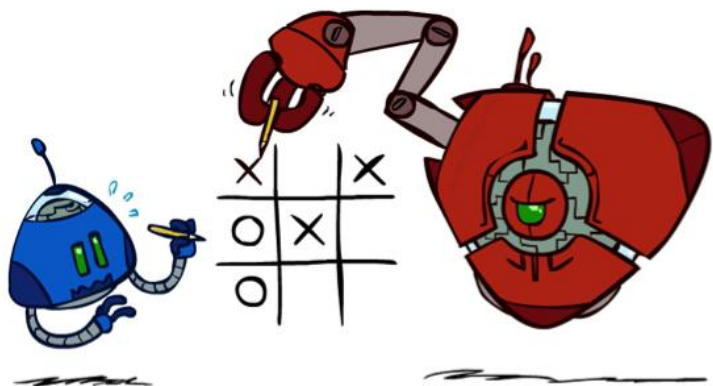
```
def min-value(state):  
    initialize  $v = +\infty$   
    for each successor of state:  
         $v = \min(v, \text{value}(\text{successor}))$   
    return v
```

# 极大极小搜索示例

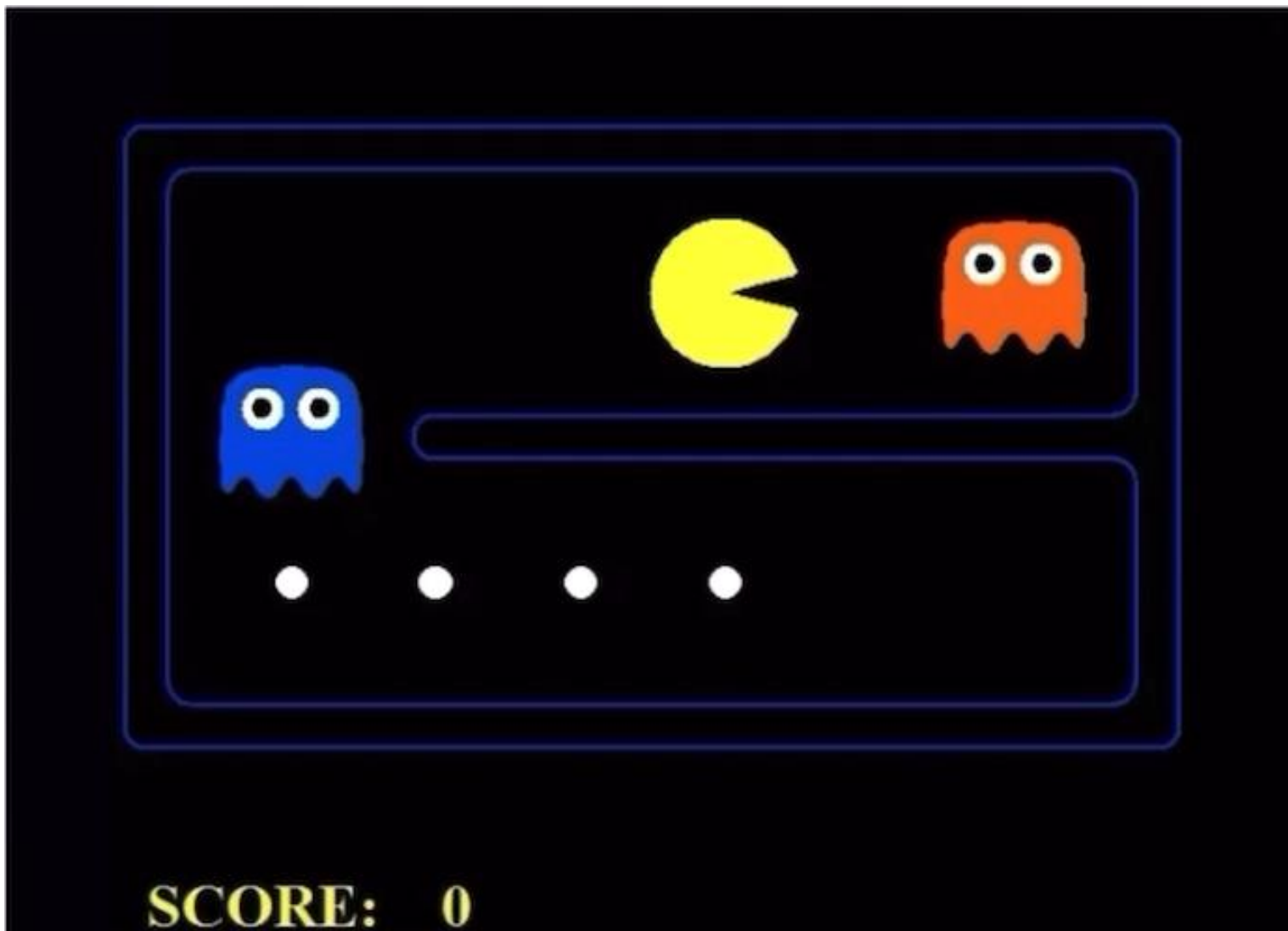


# 极大极小搜索算法的性质

- 对于完美理性玩家是最优的， 否则呢？



# Pacman: 假定鬼是理智的

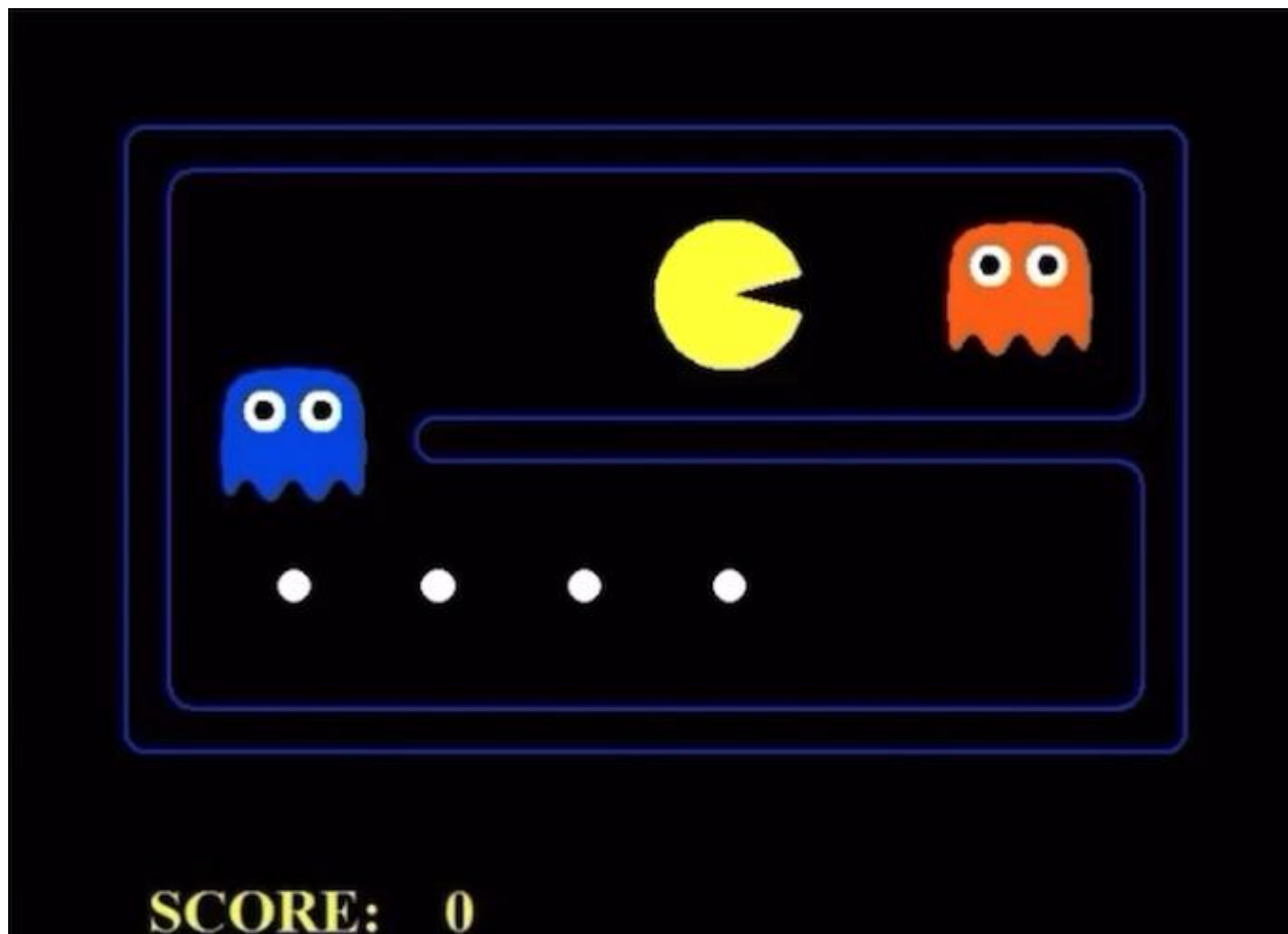




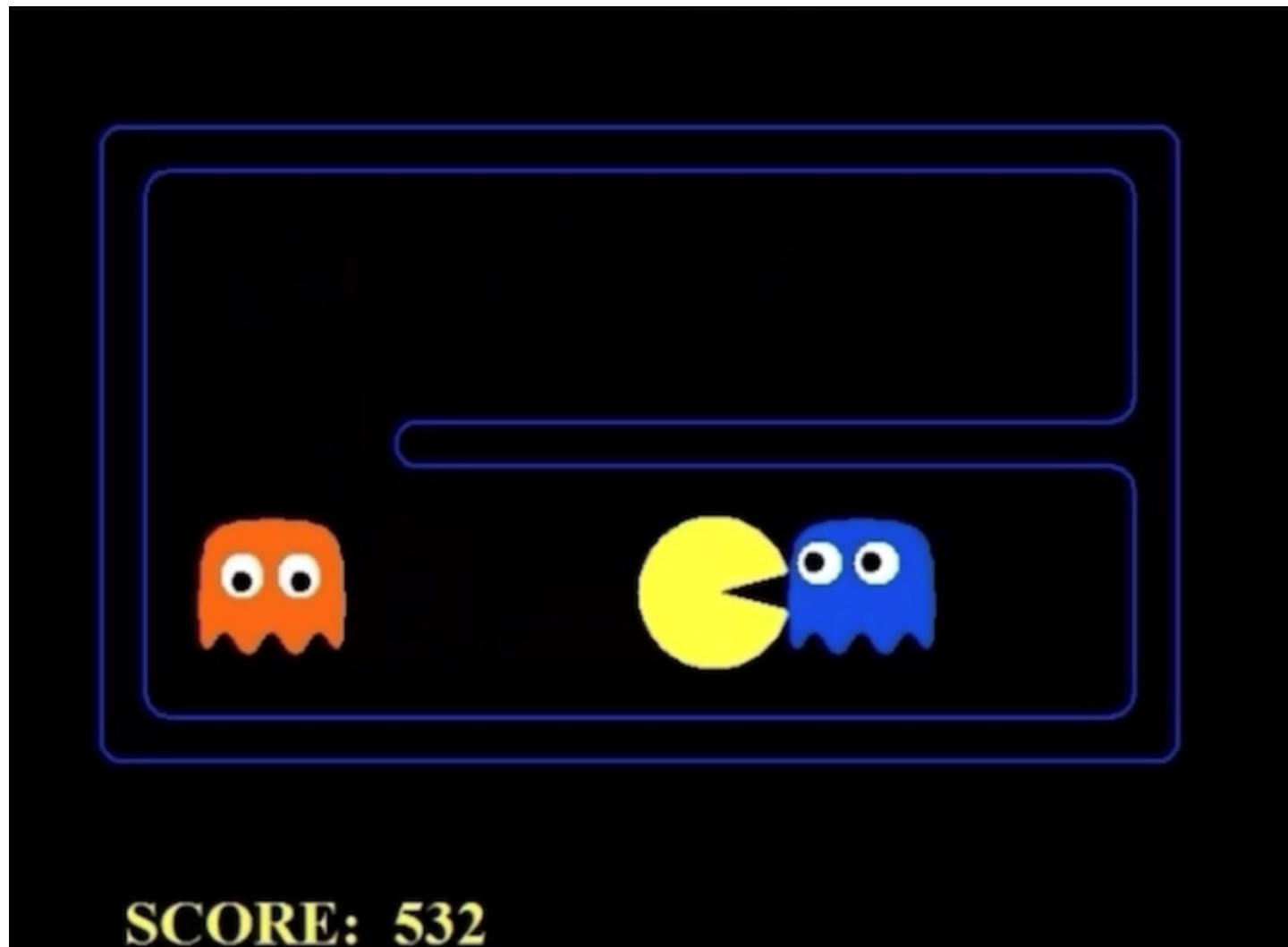
# Pacman: 假定鬼是理智的



# Pacman: 鬼不大聪明



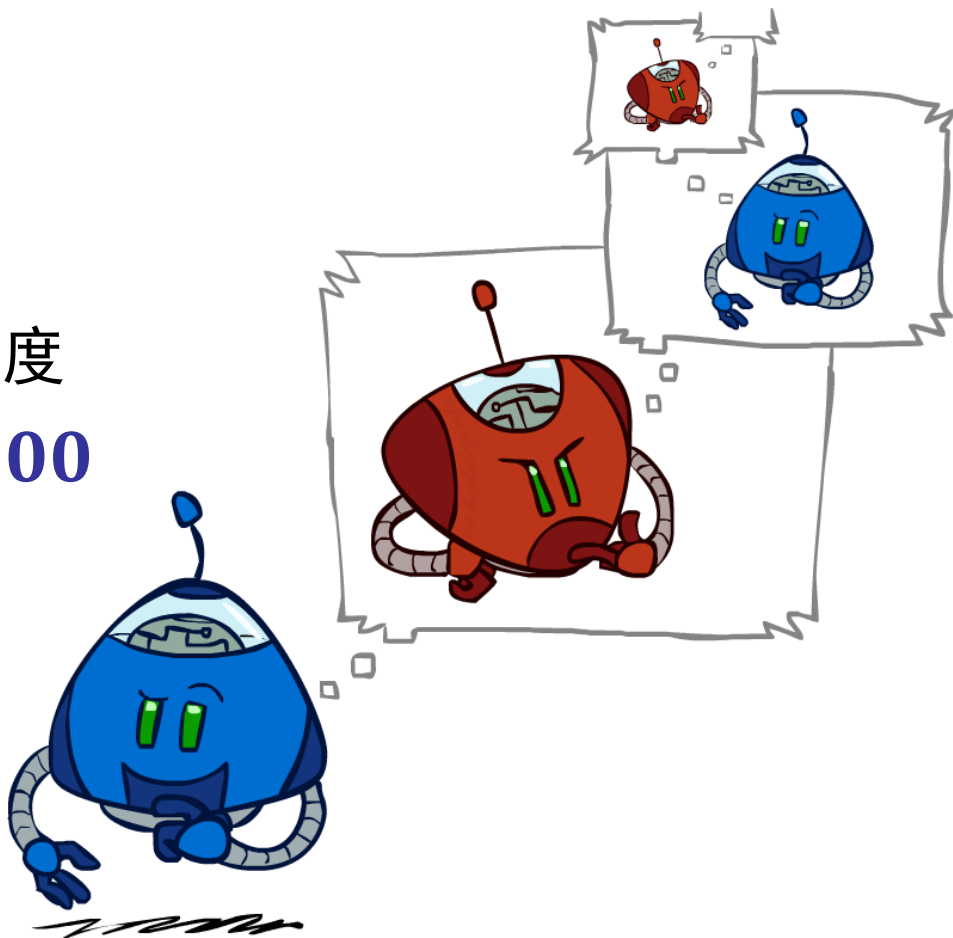
# Pacman: 鬼不大聪明



# 极大极小搜索的效率



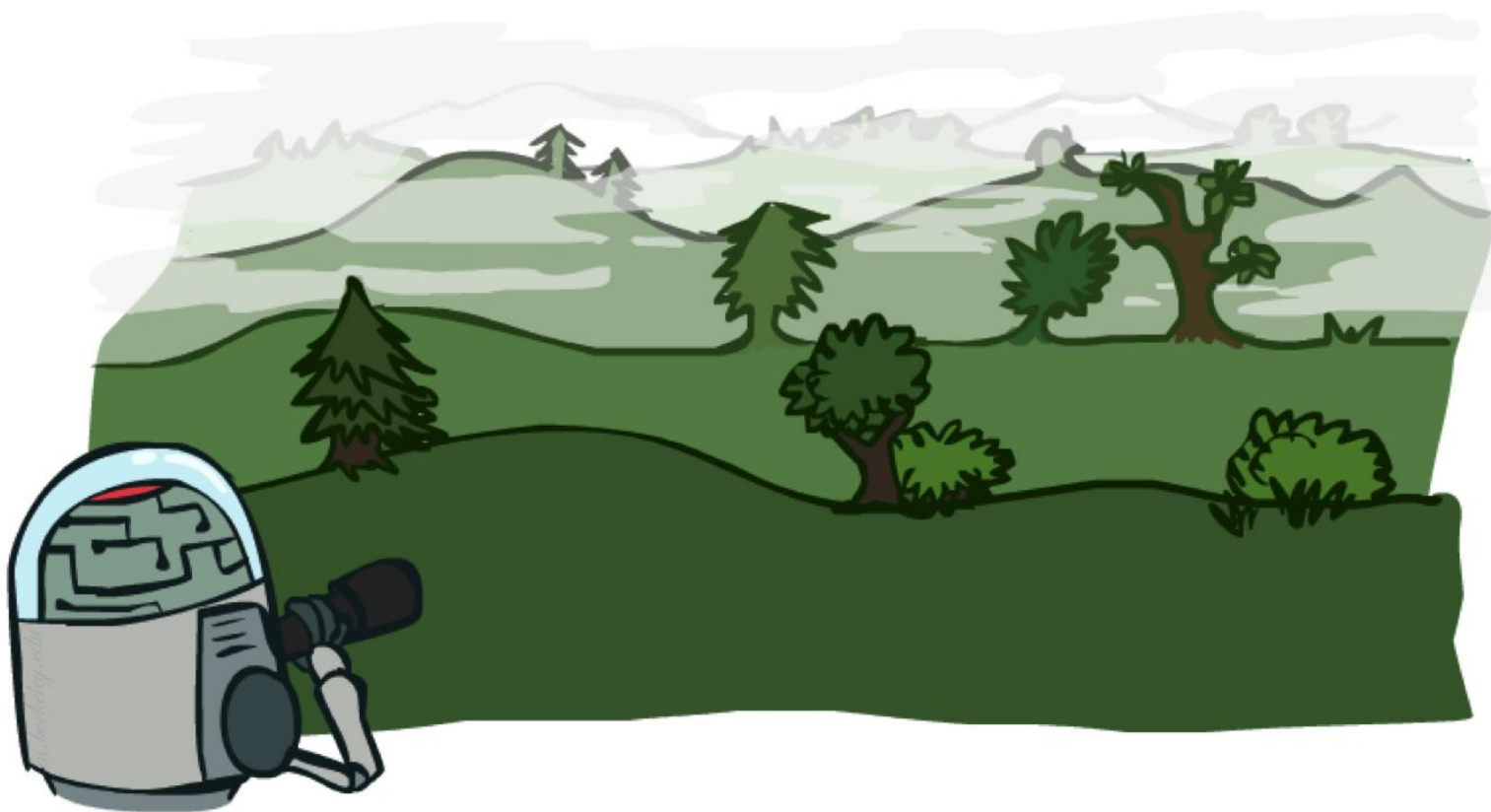
- 效率如何?
  - 与DFS一致
  - 时间复杂度:  $O(b^m)$
  - 空间复杂度:  $O(bm)$
  - $b$ : (估计)branching数量,  $m$ : (估计)深度
- 举例: 对于国际象棋,  $b \approx 30, m \approx 100$
- 举例: 对于围棋,  $b \approx 30, m \approx 170$ 
  - 搜索完整的博弈树是不可行的,
  - 但是, 我们需要这样做吗?



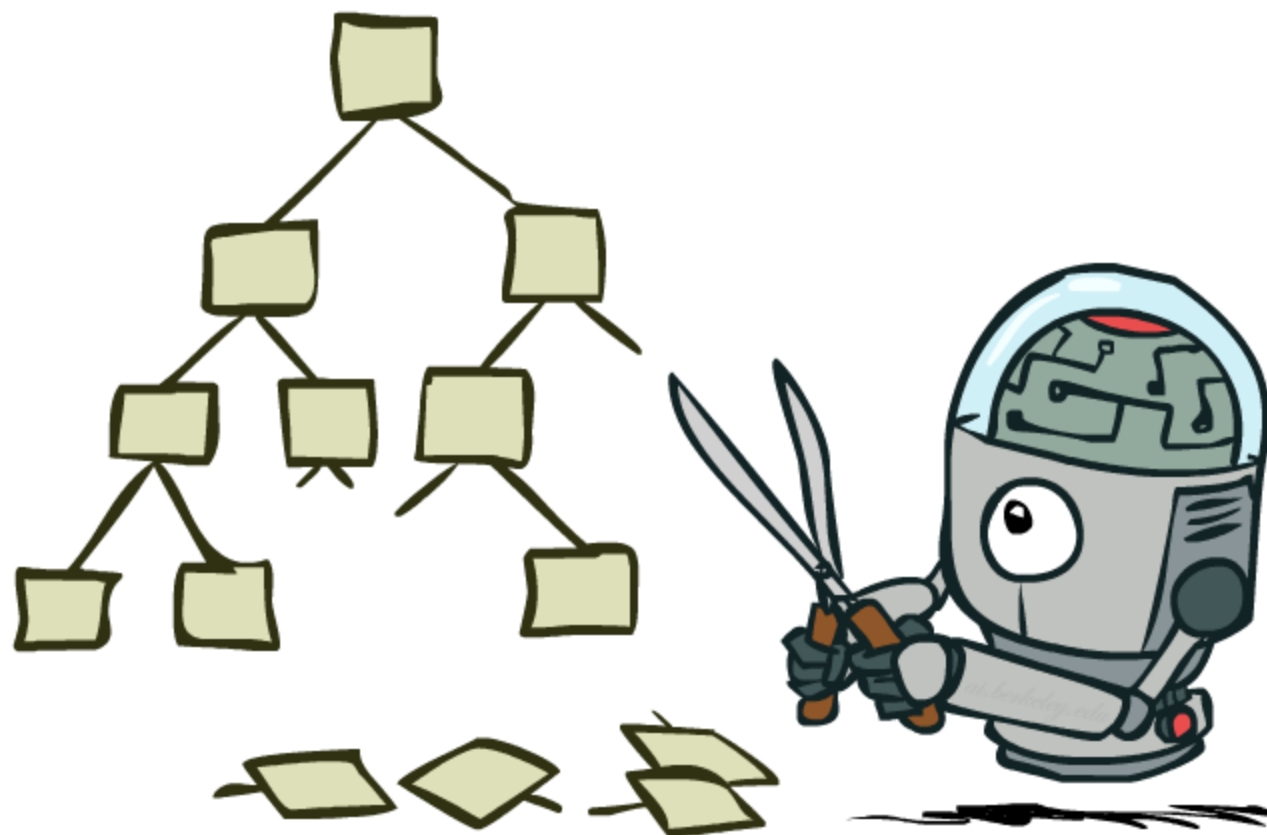
# 资源限制



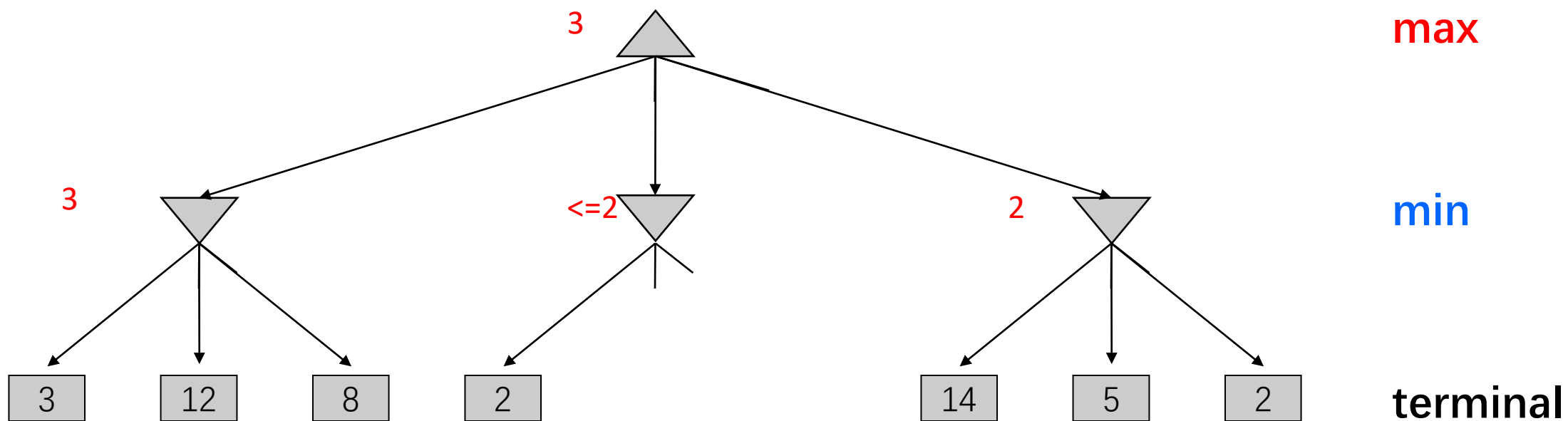
北京大学  
PEKING UNIVERSITY



# 博弈树剪枝

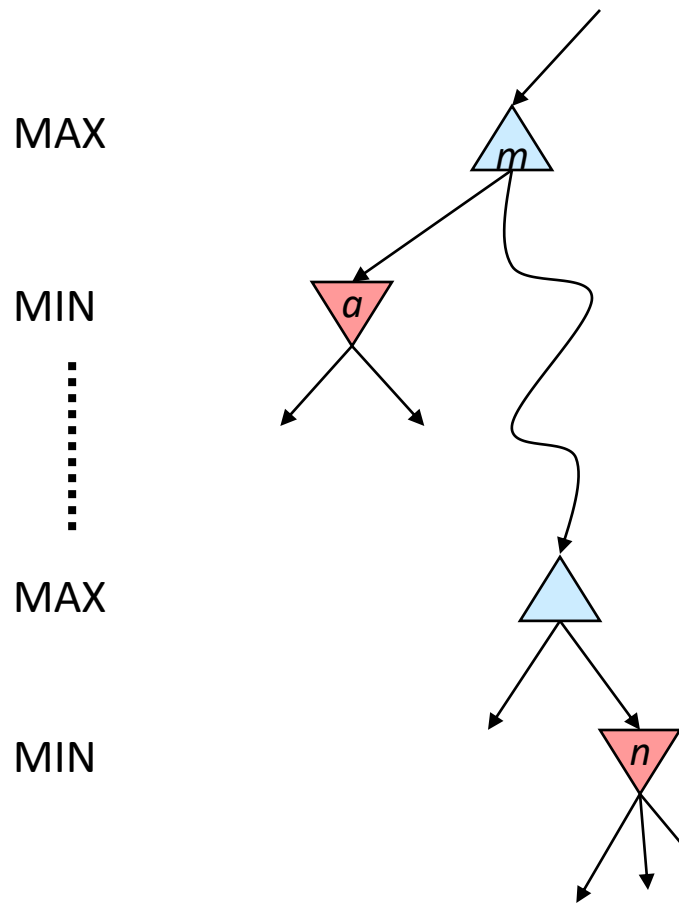


# 极小极大搜索的示例



# Alpha-Beta 剪枝

- 一般流程 (**MIN** 版本)
  - 假设我们正在计算节点 $n$ 的 **MIN-VALUE**
  - 我们需要遍历 $n$ 的子节点
  - $n$ 对于子节点最小值的估计会不断下降
  - 谁会在意 $n$ 节点的价值? **MAX**
  - 设 $a$ 是 $n$ 到达根节点路径上各种**MAX**可以得到的最大值
  - 如果 $n$ 变得比 $a$ 更差, **MAX**将避免它, 从而我们可以不再考虑 $n$ 的其他子节点
- **MAX** 版本可以对称地考虑





# Alpha-Beta 算法实现

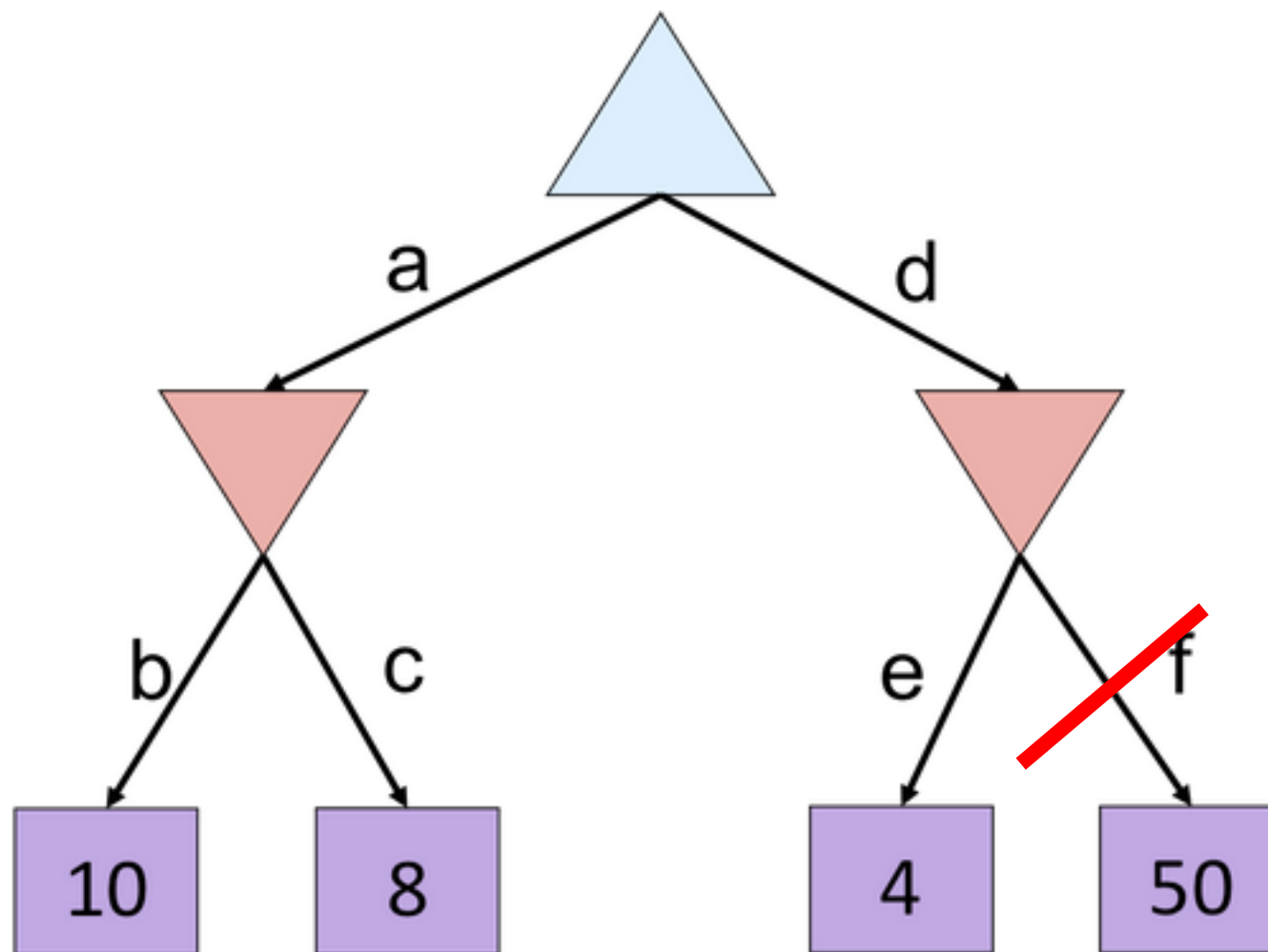
$\alpha$ : MAX's best option  
on path to root  
 $\beta$ : MIN's best option  
on path to root

```
def value(state):  
    if the state is a terminal state: return the state's  
        utility  
    if the next agent is MAX: return max-value(state)  
    if the next agent is MIN: return min-value(state)
```

```
def max-value(state,  $\alpha$ ,  $\beta$ ):  
    initialize  $v = -\infty$   
    for each successor of state:  
         $v = \max(v, \text{value}(\text{successor}, \alpha, \beta))$   
        if  $v \geq \beta$  return  $v$   
         $\alpha = \max(\alpha, v)$   
    return  $v$ 
```

```
def min-value(state,  $\alpha$ ,  $\beta$ ):  
    initialize  $v = +\infty$   
    for each successor of state:  
         $v = \min(v, \text{value}(\text{successor}, \alpha, \beta))$   
        if  $v \leq \alpha$  return  $v$   
         $\beta = \min(\beta, v)$   
    return  $v$ 
```

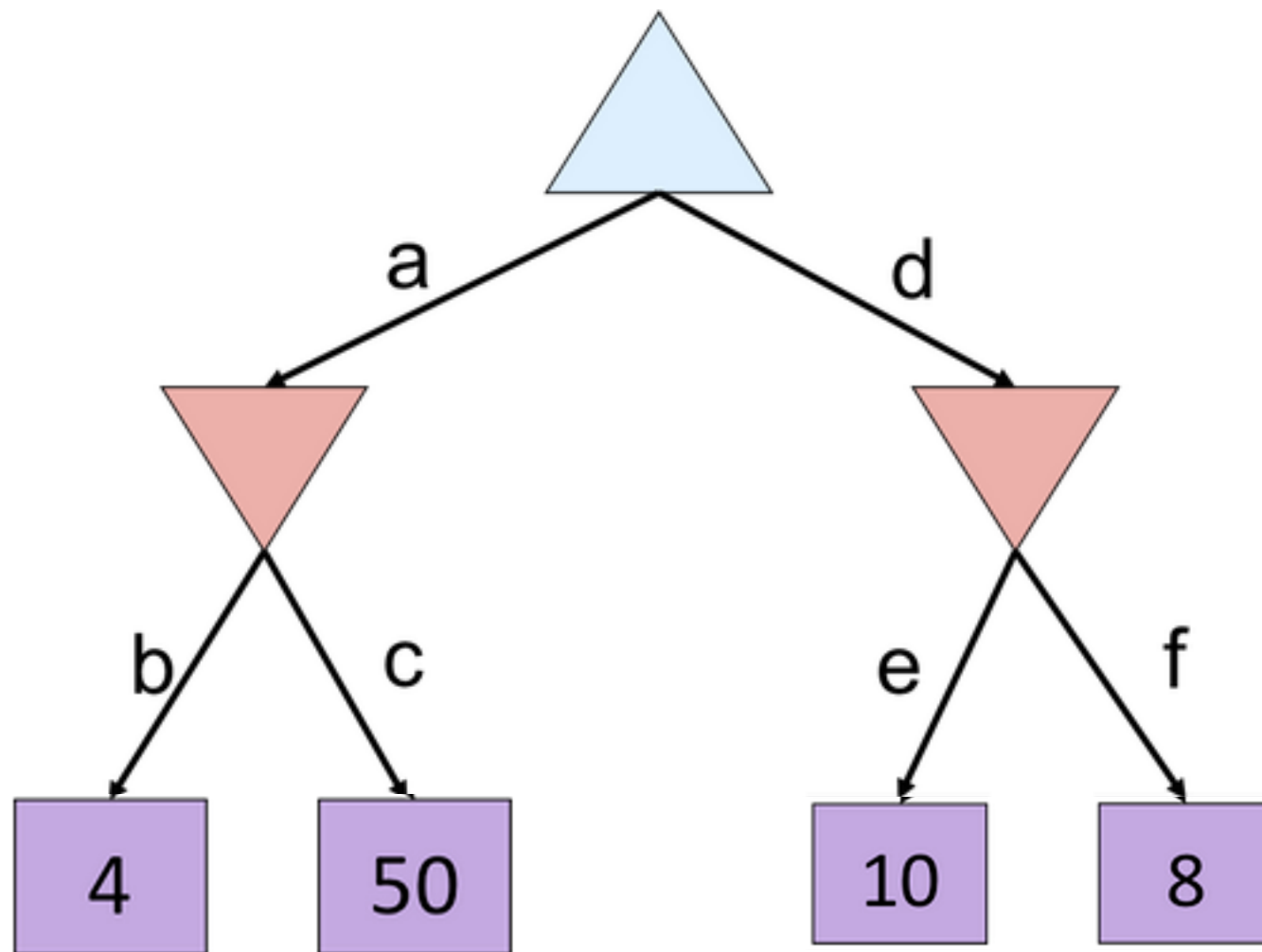
# Alpha-Beta 测验



max

min

# Alpha-Beta 测验

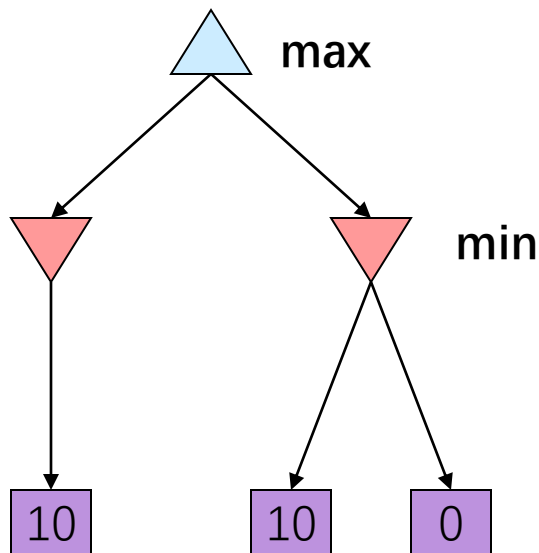


max

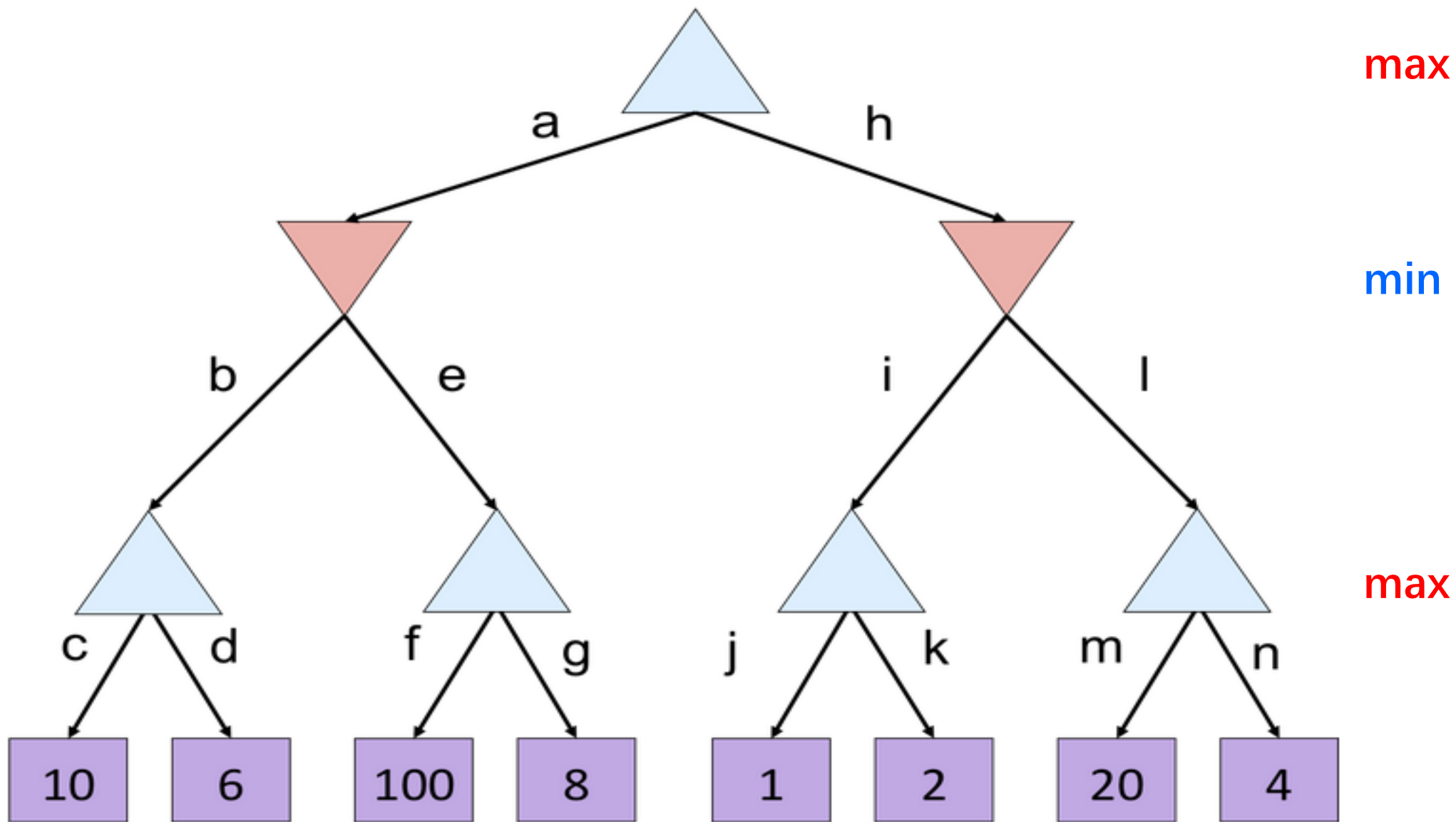
min

# Alpha-Beta 剪枝的性质

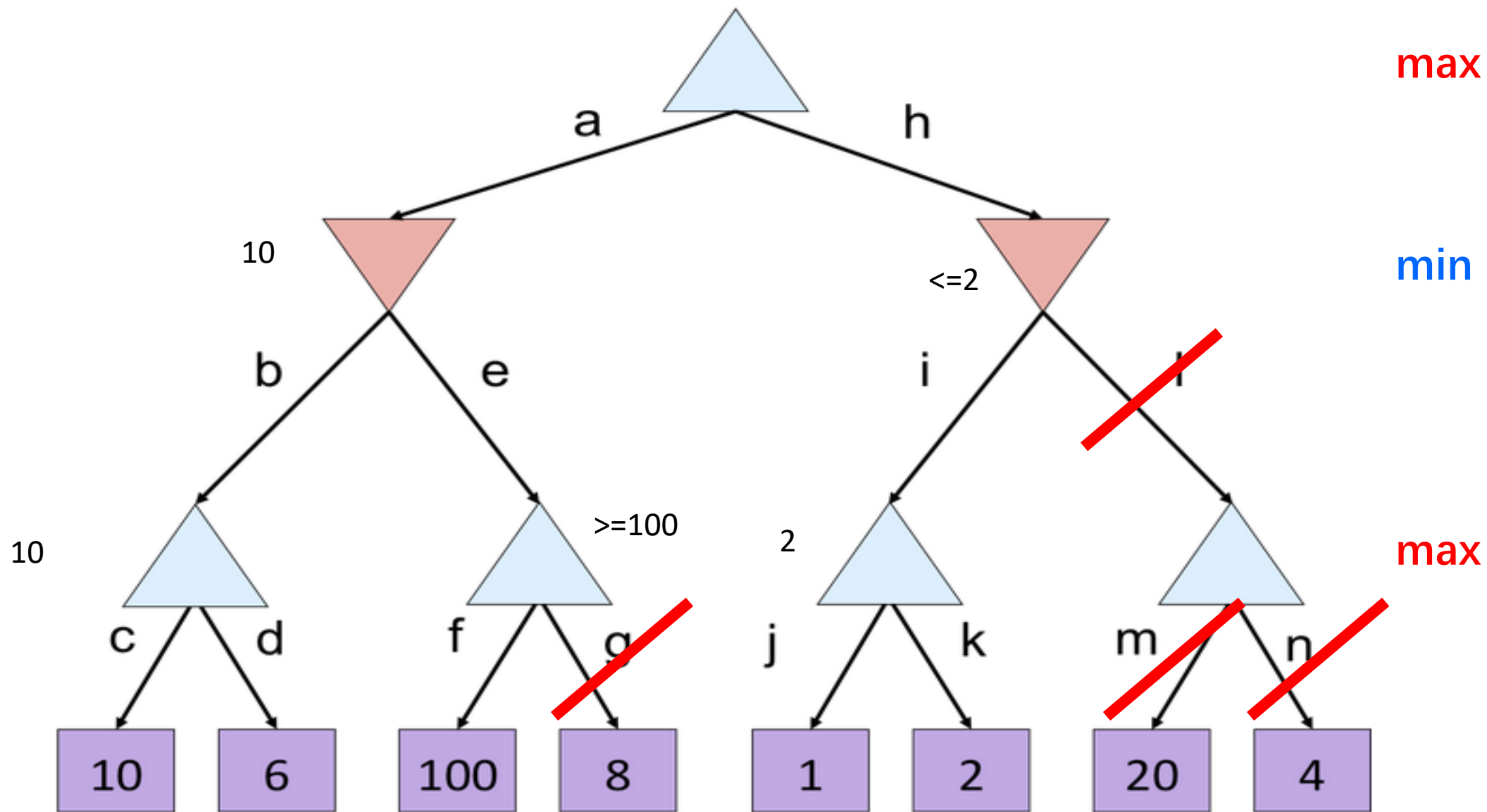
- 这种剪枝方式不会对计算根节点的极小极大值产生影响！
- 中间节点的值可能是**错误**的
  - 重要提示：根节点的子节点可能具有错误的值
  - 因此，最朴素的版本无法进行动作选择
- 良好的子节点排序可以提高剪枝的效率
- 通过“完美排序”：
  - 时间复杂度降至  $O(bm/2)$
  - 双倍可解深度！
  - 然而，对于国际象棋等任务进行完备搜索仍然是不可行的...



# Alpha-Beta 测验2



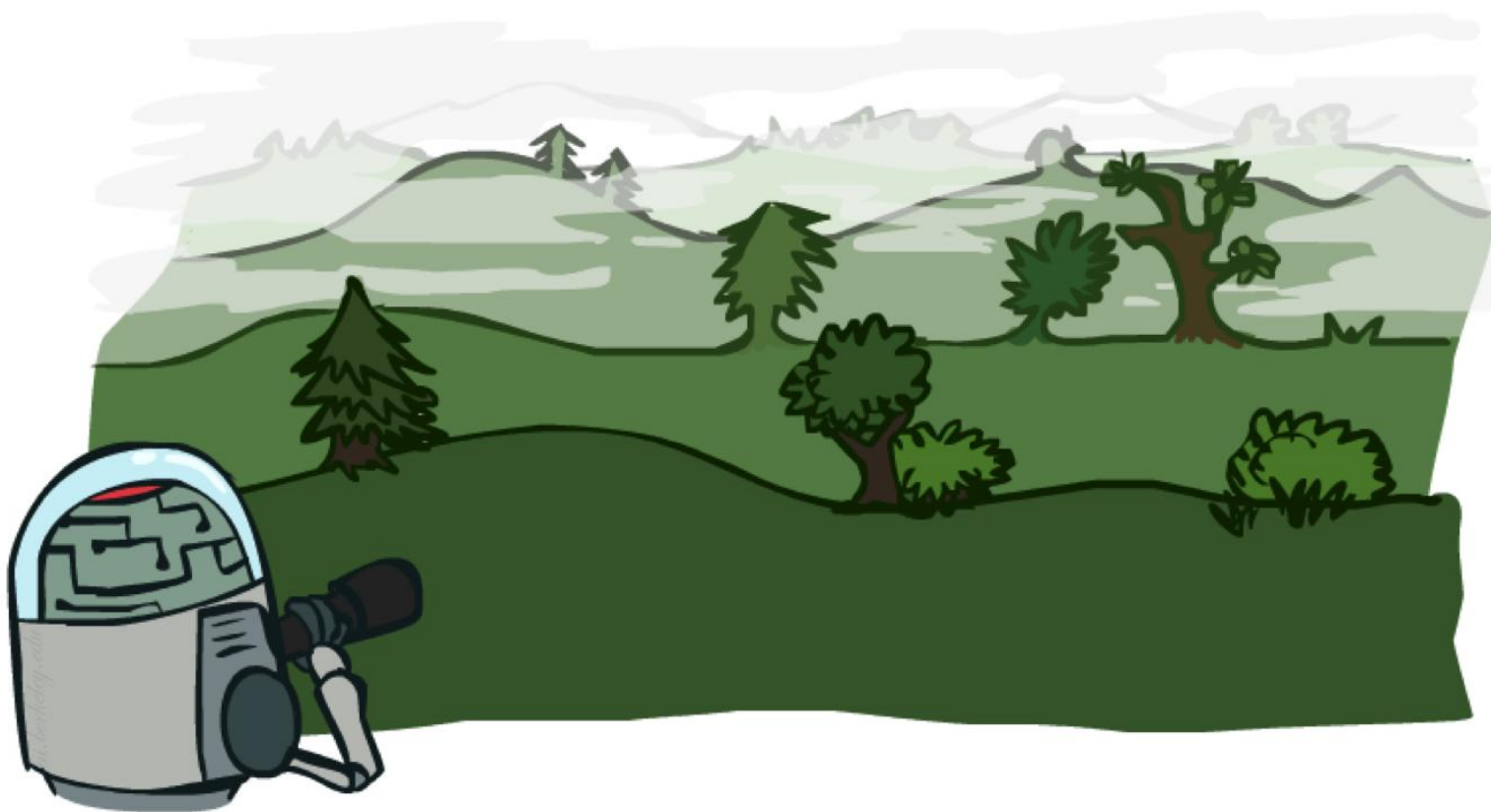
# Alpha-Beta 测验2



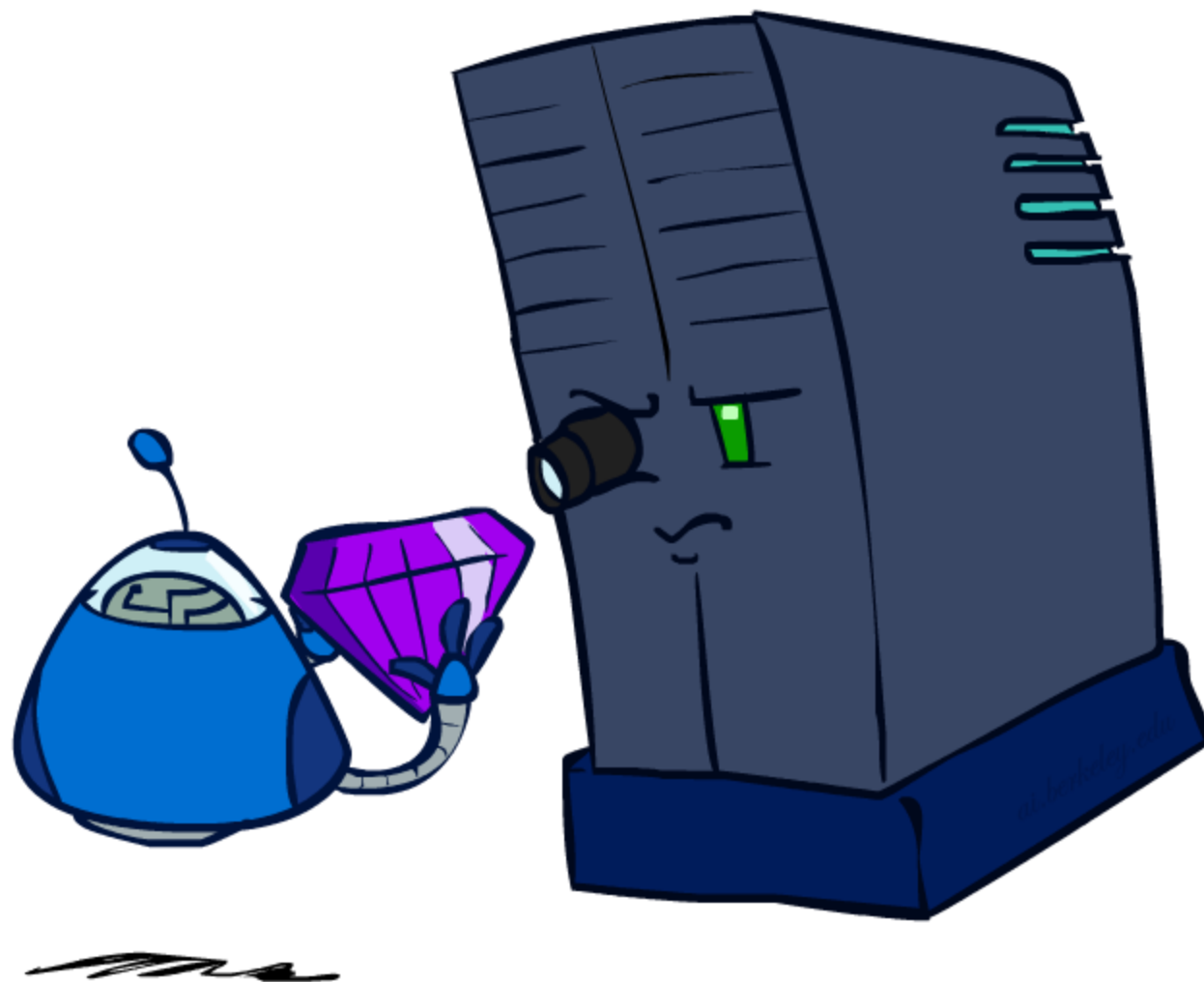
# 资源限制



北京大学  
PEKING UNIVERSITY



# 估值函数

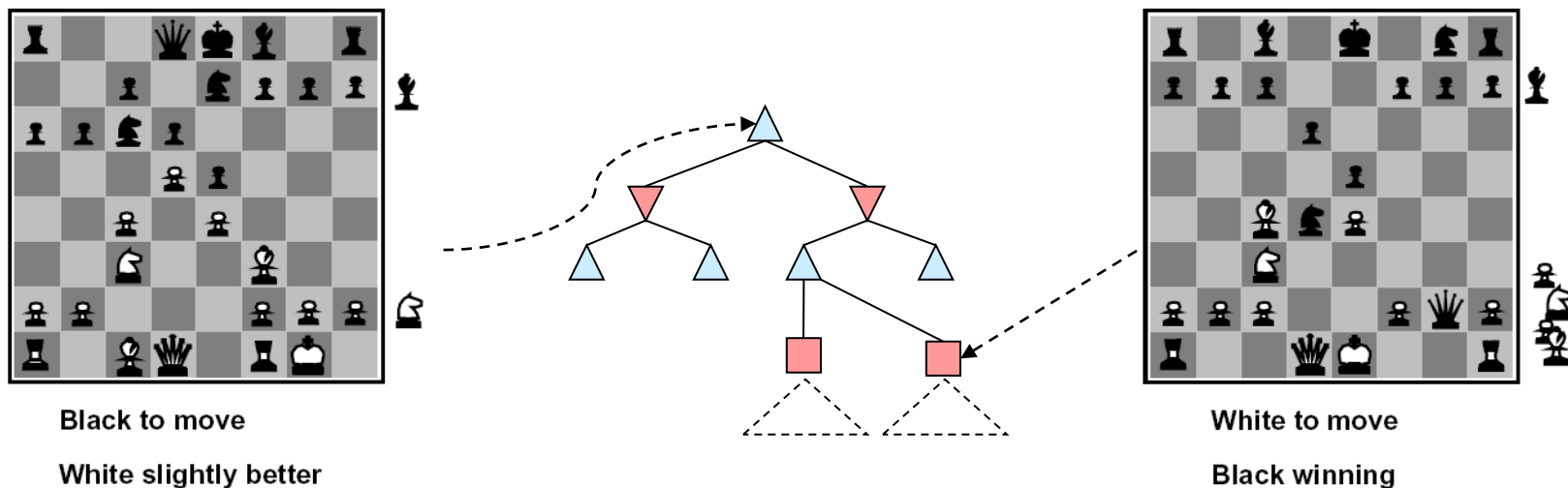




# 估值函数



- 估值函数为非终止状态打分：



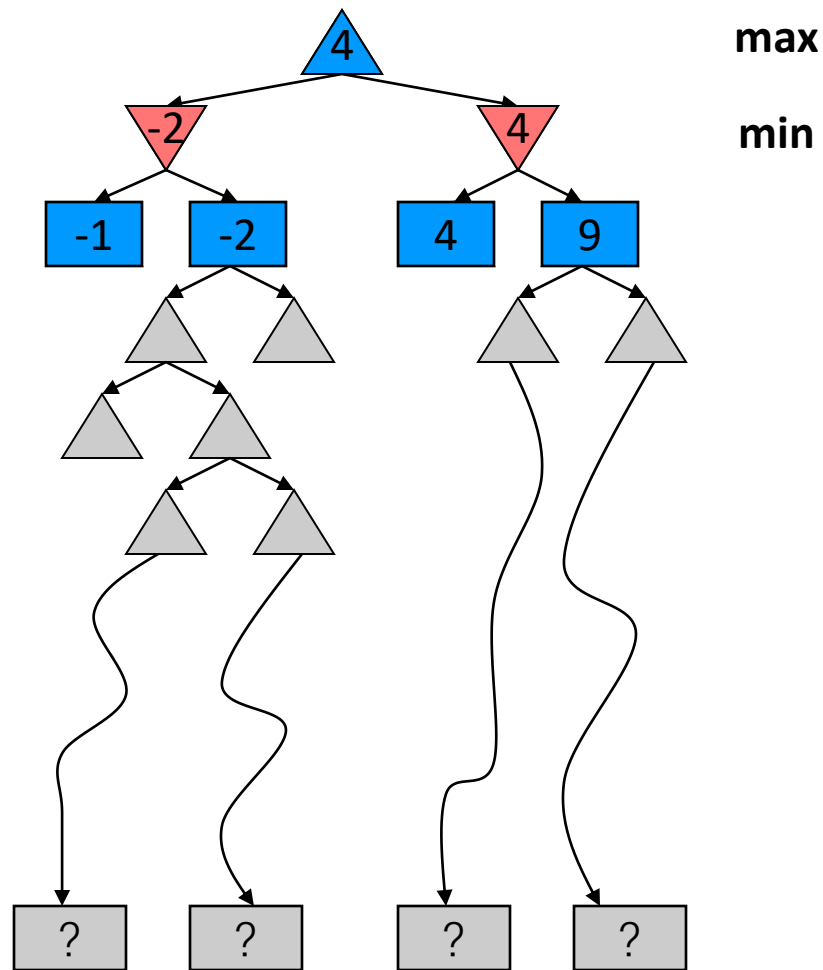
- 理想的估值函数：**返回当前局面的实际极大极小值
- 实际的估值函数：**通常是特征的加权线性和

$$Eval(s) = w_1 f_1(s) + w_2 f_2(s) + \dots + w_n f_n(s)$$

- e.g.  $f_1(s) = (\text{num white queens} - \text{num black queens})$ .
- 如何构建**更好的估值函数**：机器学习！

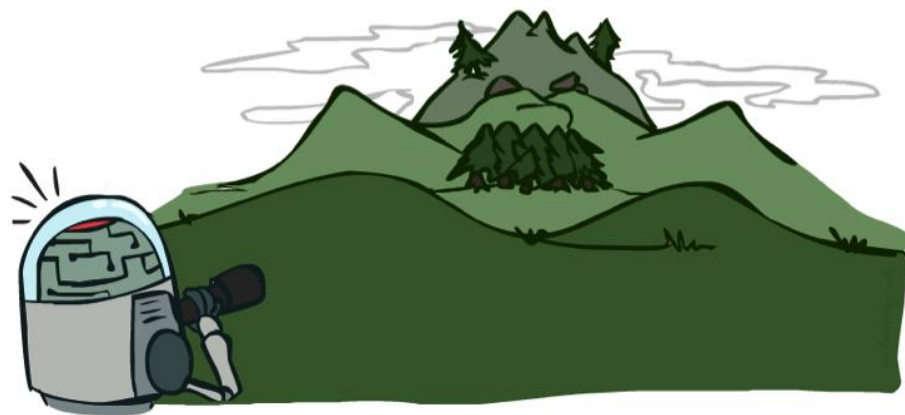
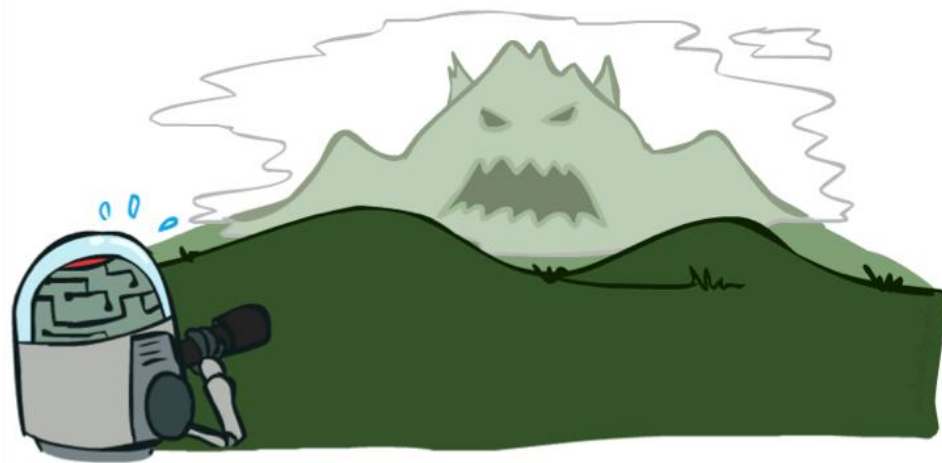
# 资源限制

- 问题: 针对现实情况中的博弈, 不可能走到叶子节点
- 解决方案: 深度受限搜索
  - 搜索只在**有限深度**中进行
  - 对于非叶节点, 将终态效用替换为**估值函数**
- 示例:
  - 假设我们有100秒, 每秒可以搜索10k个节点
  - 那我们每次可以搜索1M个节点
  - 因此 $\alpha$ - $\beta$  可以达到8的搜索深度(一个不错的象棋程序)
- 不再具备最优性保证
- 更大的搜索深度会带来显著的差异



# 搜索深度的影响

- 估值函数永远是不完美的
- 评估函数嵌入博弈树越深，评估函数的质量对算法结果的影响就越小
- 这是特征复杂度与计算复杂度之间权衡的一个重要示例



# 谢谢



北京大学  
PEKING UNIVERSITY



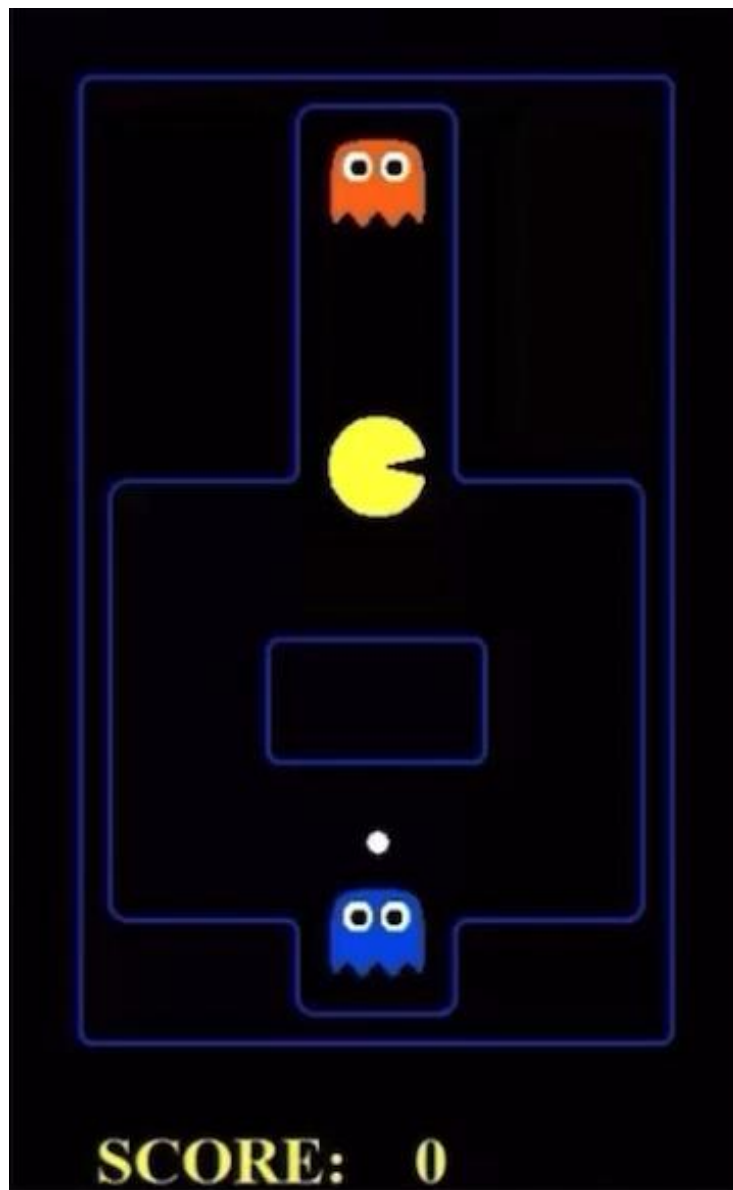
# Pacman: 搜索深度=2



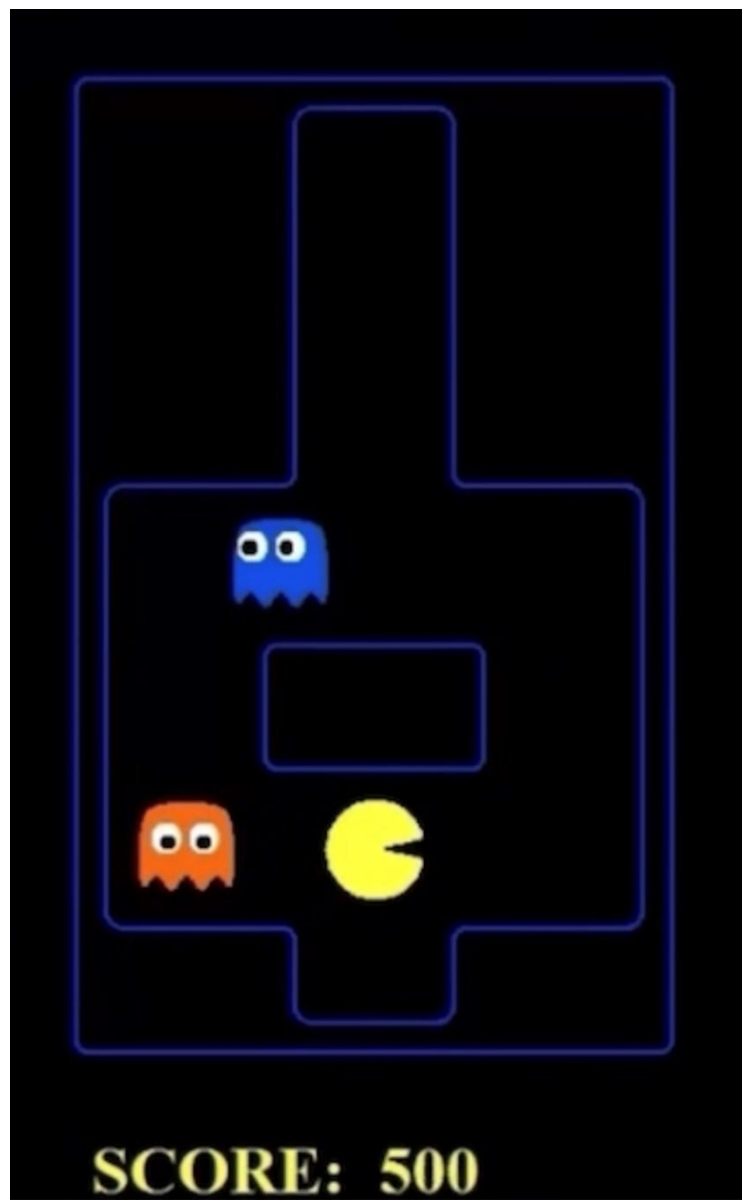
# Pacman: 搜索深度=2



# Pacman: 搜索深度不受限

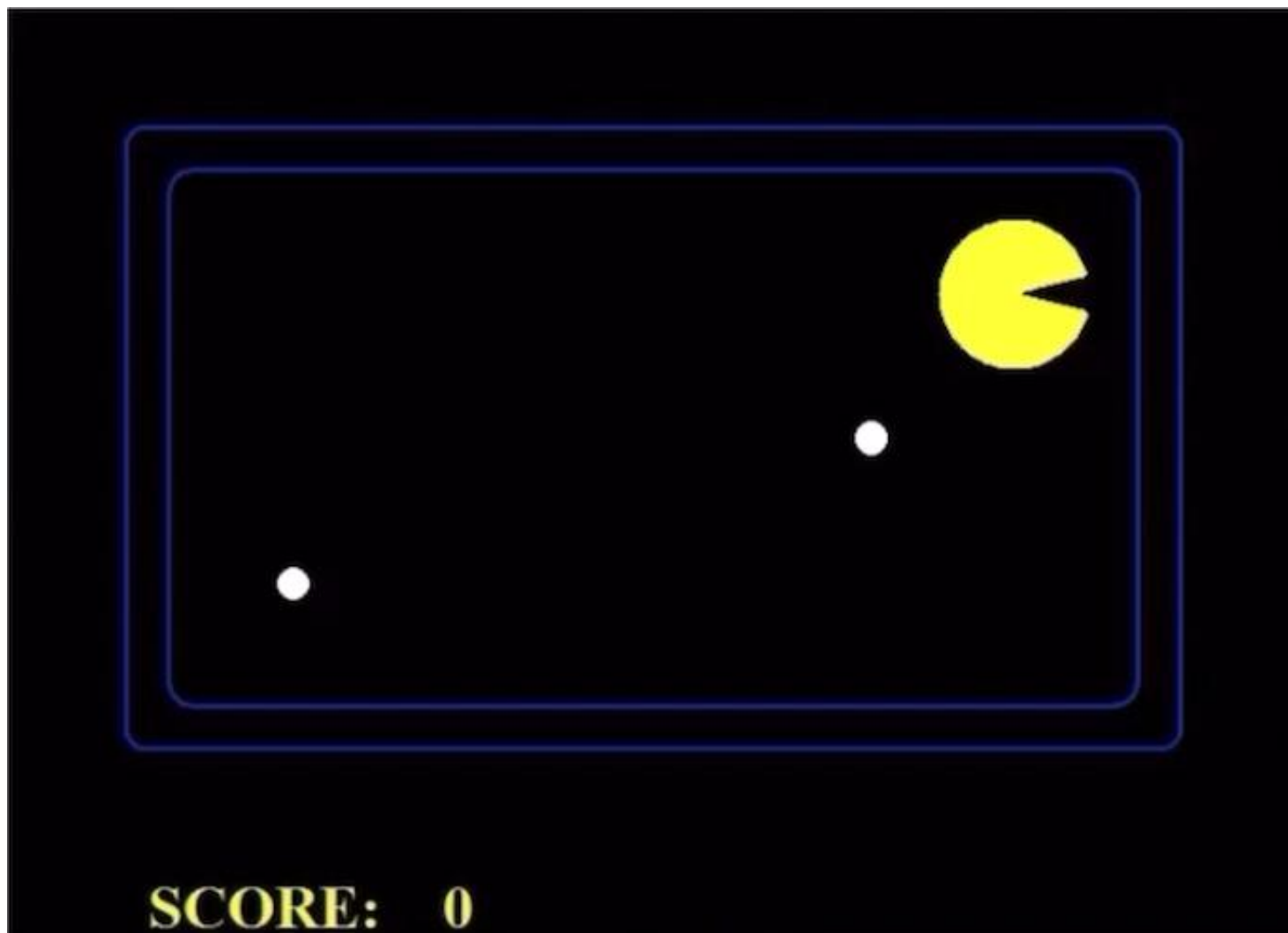


# Pacman: 搜索深度不受限

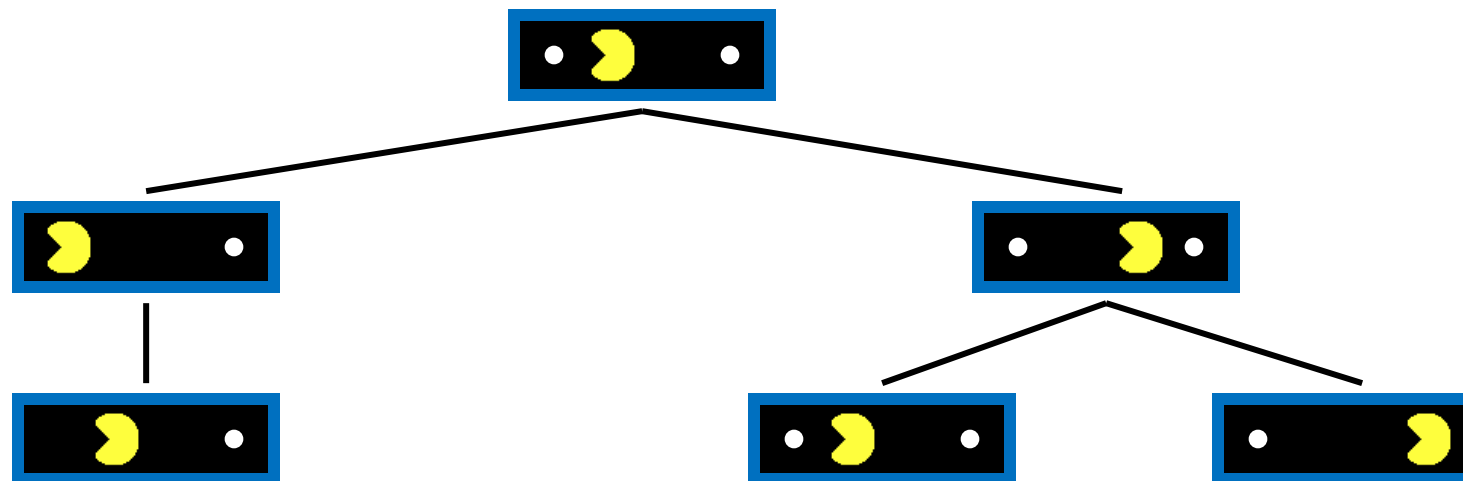




# Pacman: 不好的估值函数: 左右抖动 ( $d=2$ )



# 为什么Pacman不吃豆子？



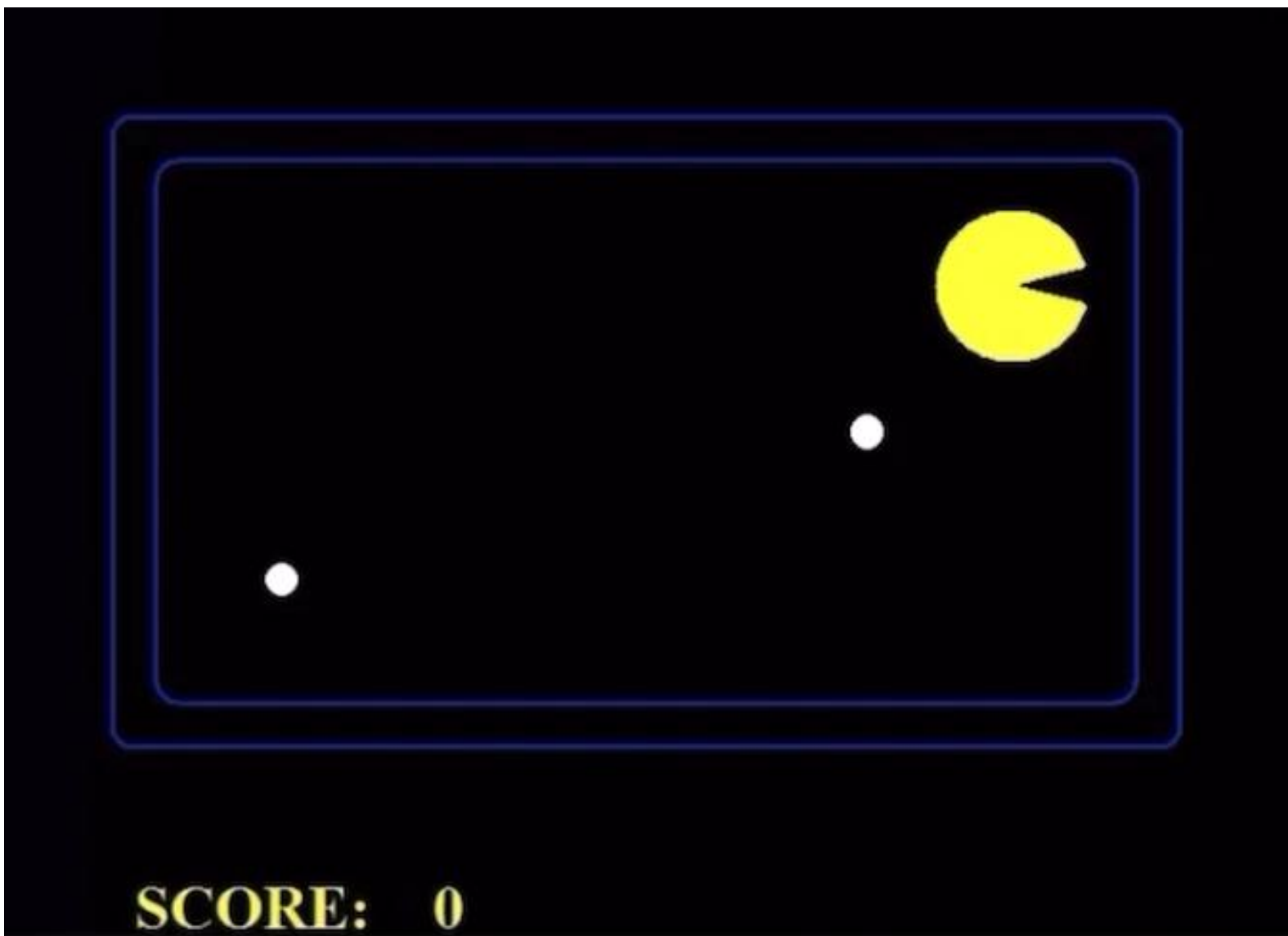
他知道现在吃豆子可以提高得分 (向西或向东)

他也知道他可以在稍后吃豆子同样提高得分 (向西或向东)

在吃豆子后，不会有任何得分机会 (在视野范围内，有两个点)

因此，等待似乎跟进食一样好：可在下一轮重新规划时向西移动，然后再回到向东的方向！

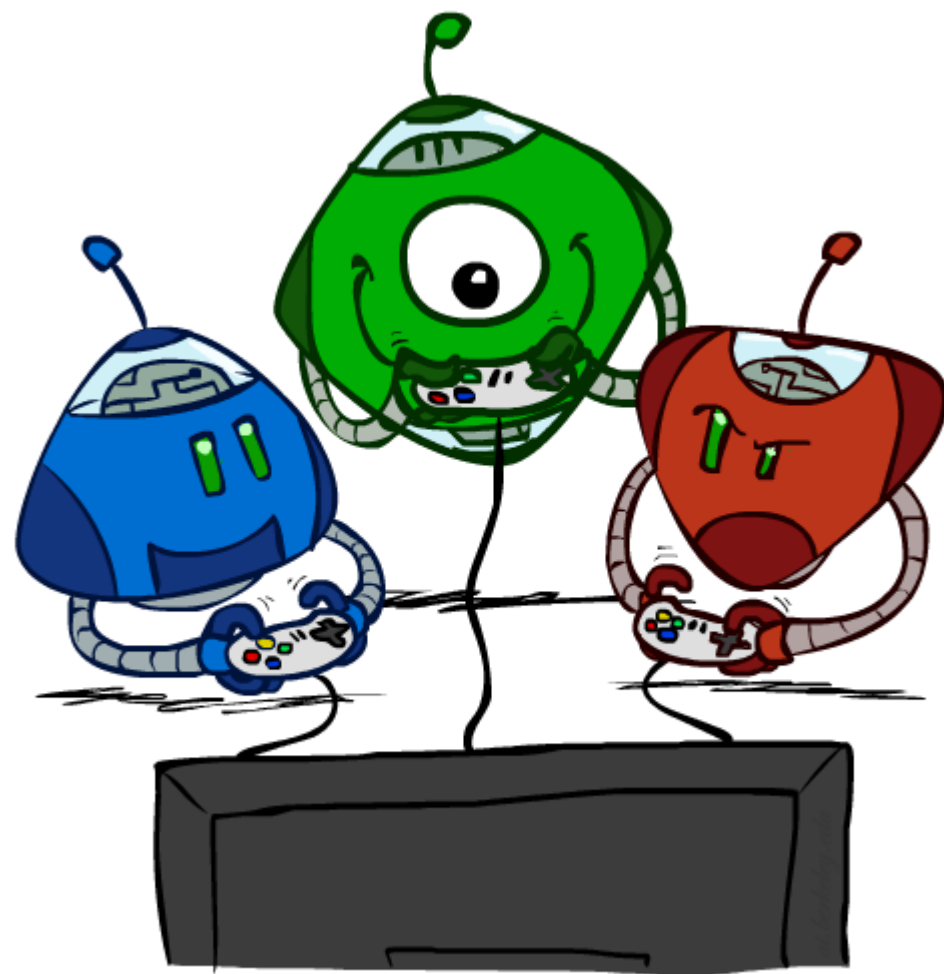
# Pacman: 解决抖动( $d=2$ )



# 其它博弈类型

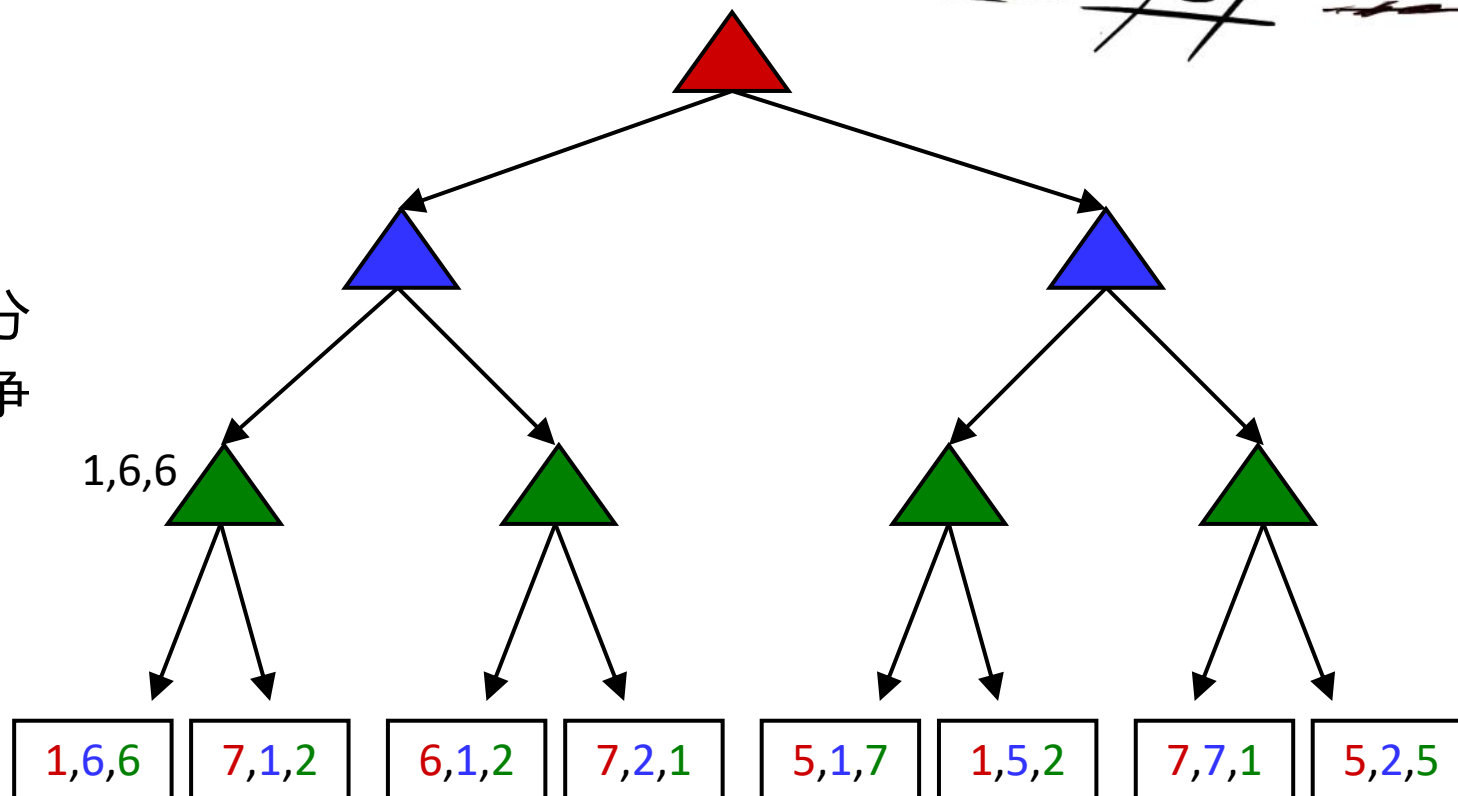
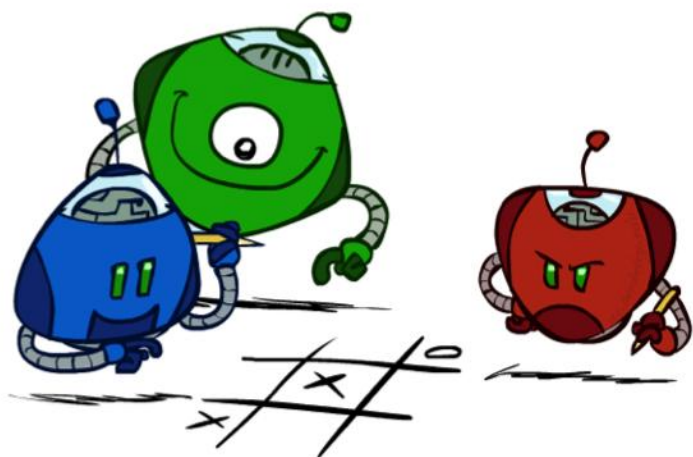
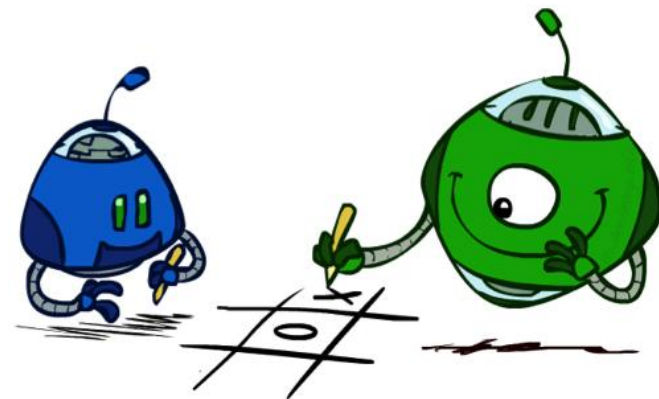


北京大学  
PEKING UNIVERSITY

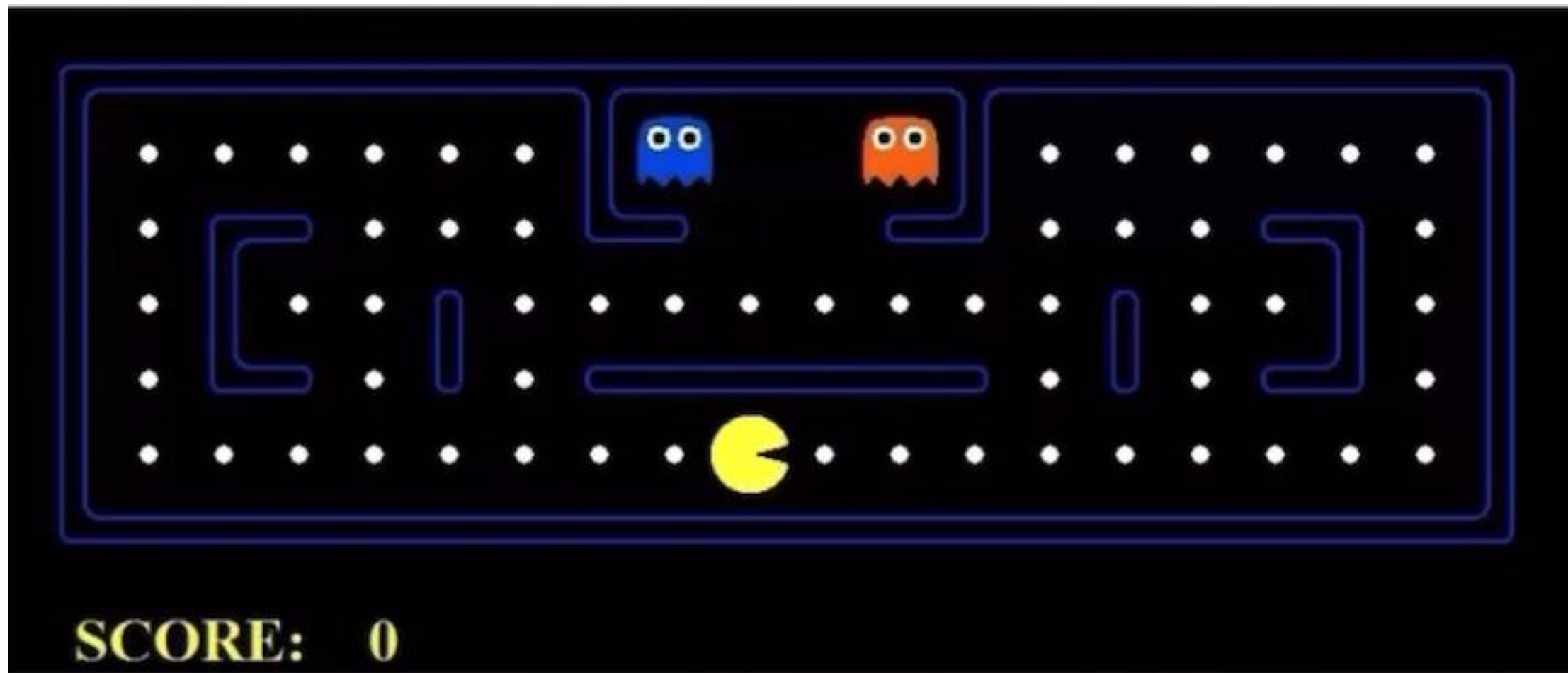


# 多智能体效用

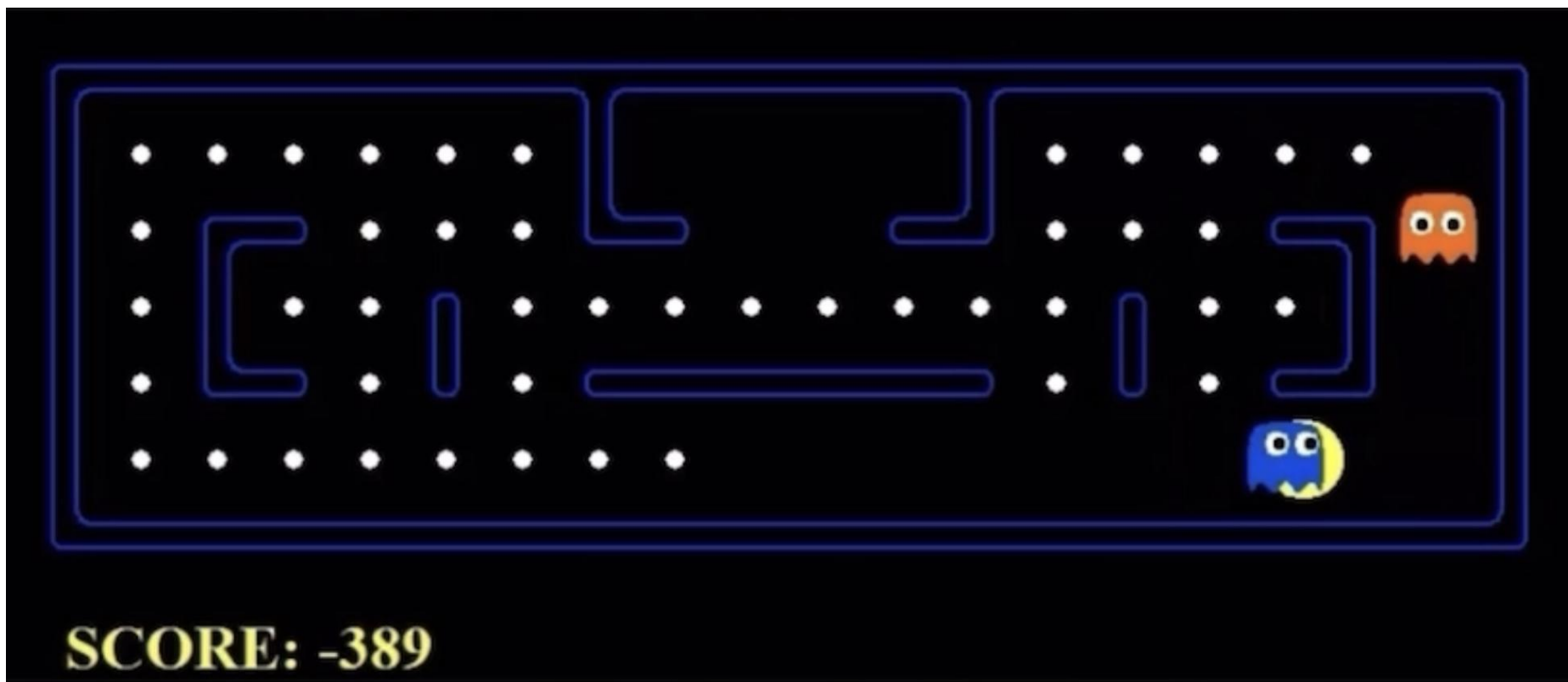
- 如果博弈不是零和的，或者有多个智能体参与呢？
- 极大极小策略的推广：
  - 终止状态会给出效用元组
  - 节点的价值也是效用元组
  - 每个玩家最大化自己的部分
  - 可以动态地产生合作和竞争



# 鬼的演示视频(有估值函数)



# 鬼的演示视频(有估值函数)



# 鬼的演示视频(有估值函数)——局部

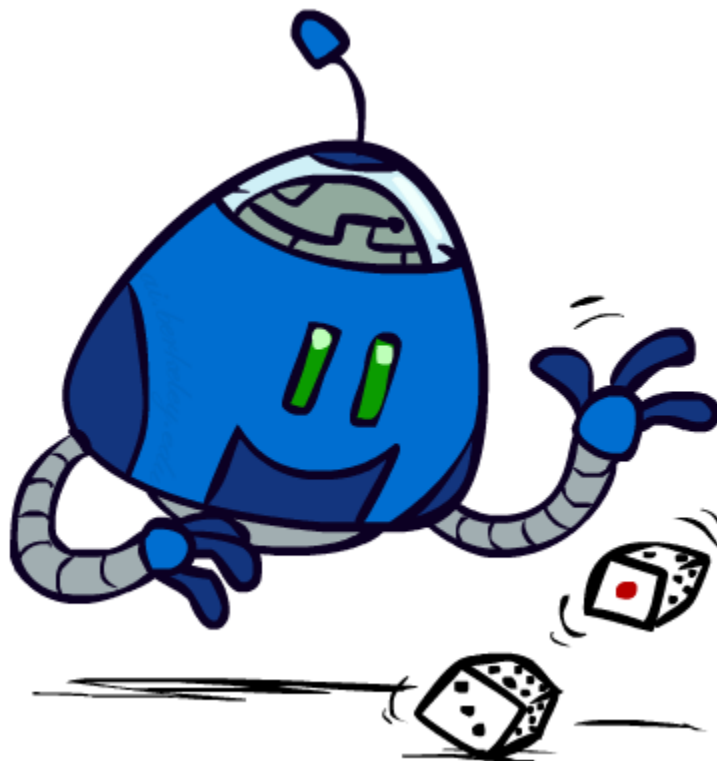




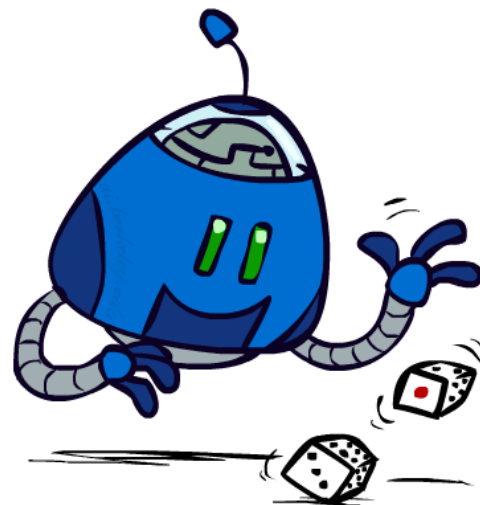
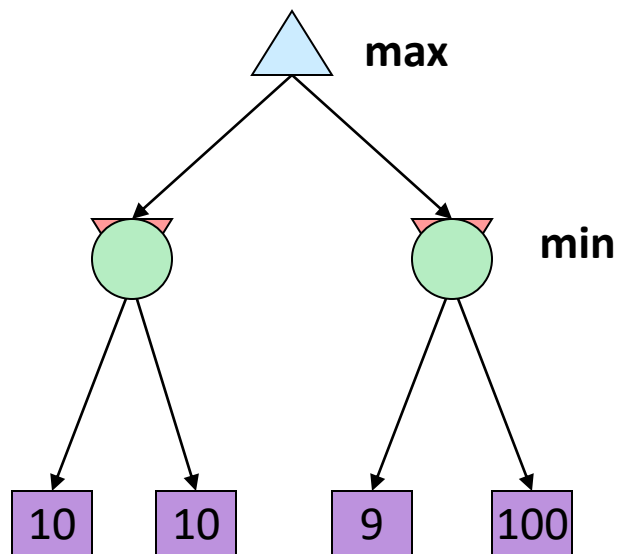
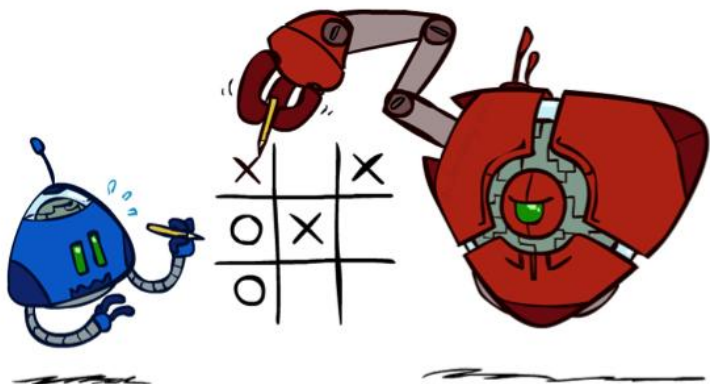
# 不确定的结果



北京大学  
PEKING UNIVERSITY



# 最差情况 vs. 平均情况



不确定的结果由偶然性控制，而不是对手！

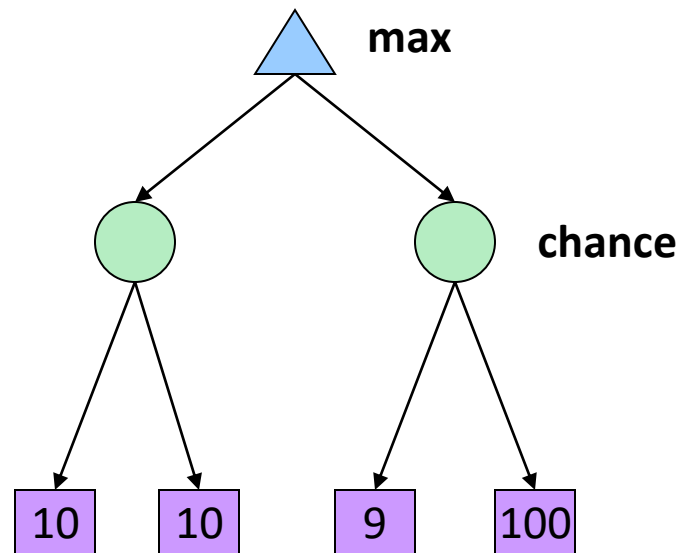
# 为什么不使用极大极小策略？

- 最坏情况的推理过于保守，因此需要平均情况的推理。

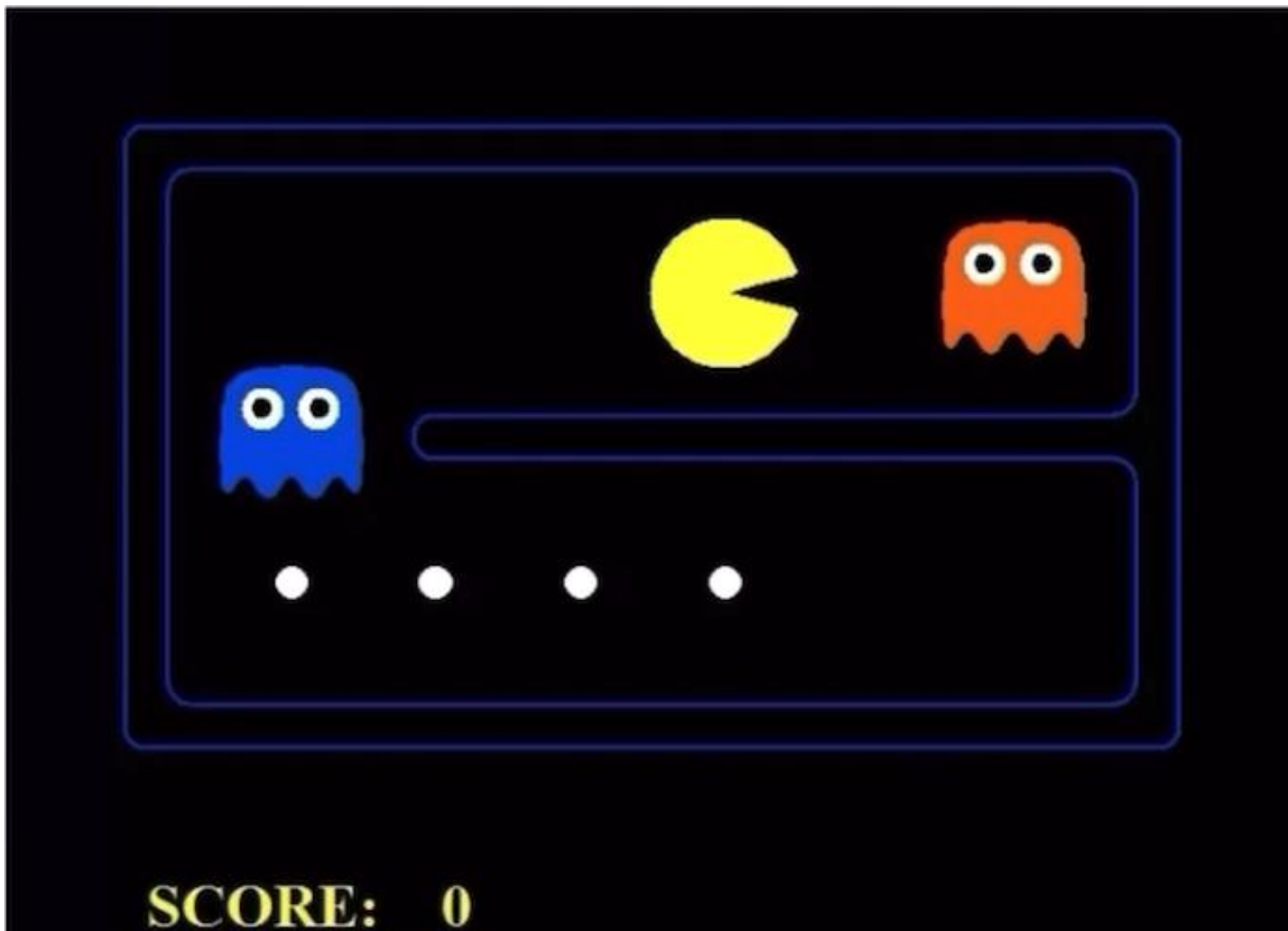


# 期望最大化搜索

- 为什么我们无法知道给定行动的结果是什么？
  - 显式的随机性：掷骰子
  - 无法预测的对手：鬼的反应是随机的
  - 无法预测的人类：人类是不完美的
  - 行动可能失败：当移动机器人时，轮子可能会打滑
- 因此，价值应该反映平均情况（**期望最大化**），而不是最坏情况（极小）的结果。
- **期望最大化搜索：计算在最优游戏过程下的平均得分**
  - Max节点与极大极小搜索相同
  - 概率节点类似于Min节点，但结果不确定
    - 计算它们的预期效用
    - 即，对它们的子节点进行加权平均（预期值）



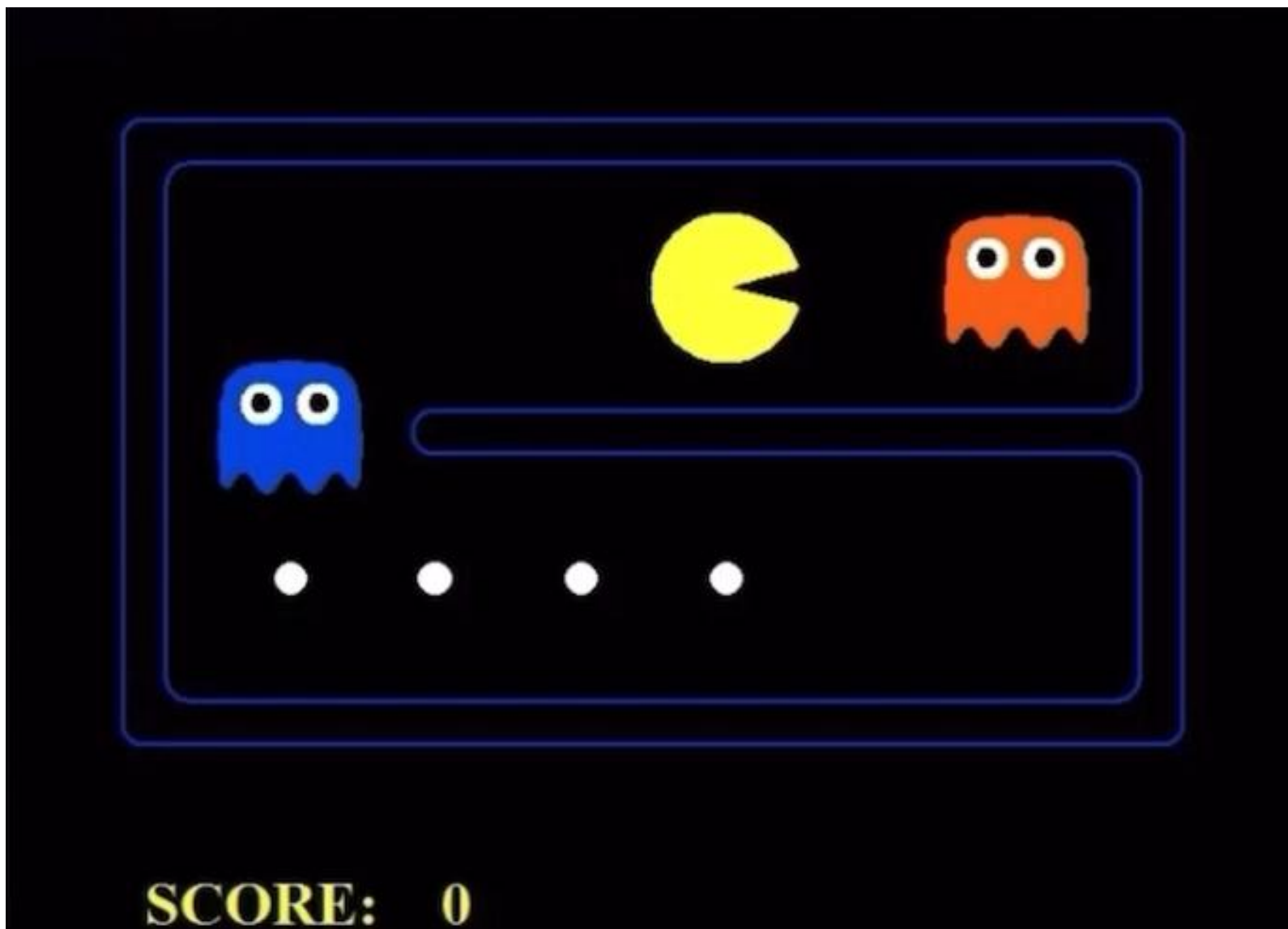
# 对比：极小极大搜索



# 对比：极小极大搜索



# 对比：期望最大（小）化搜索

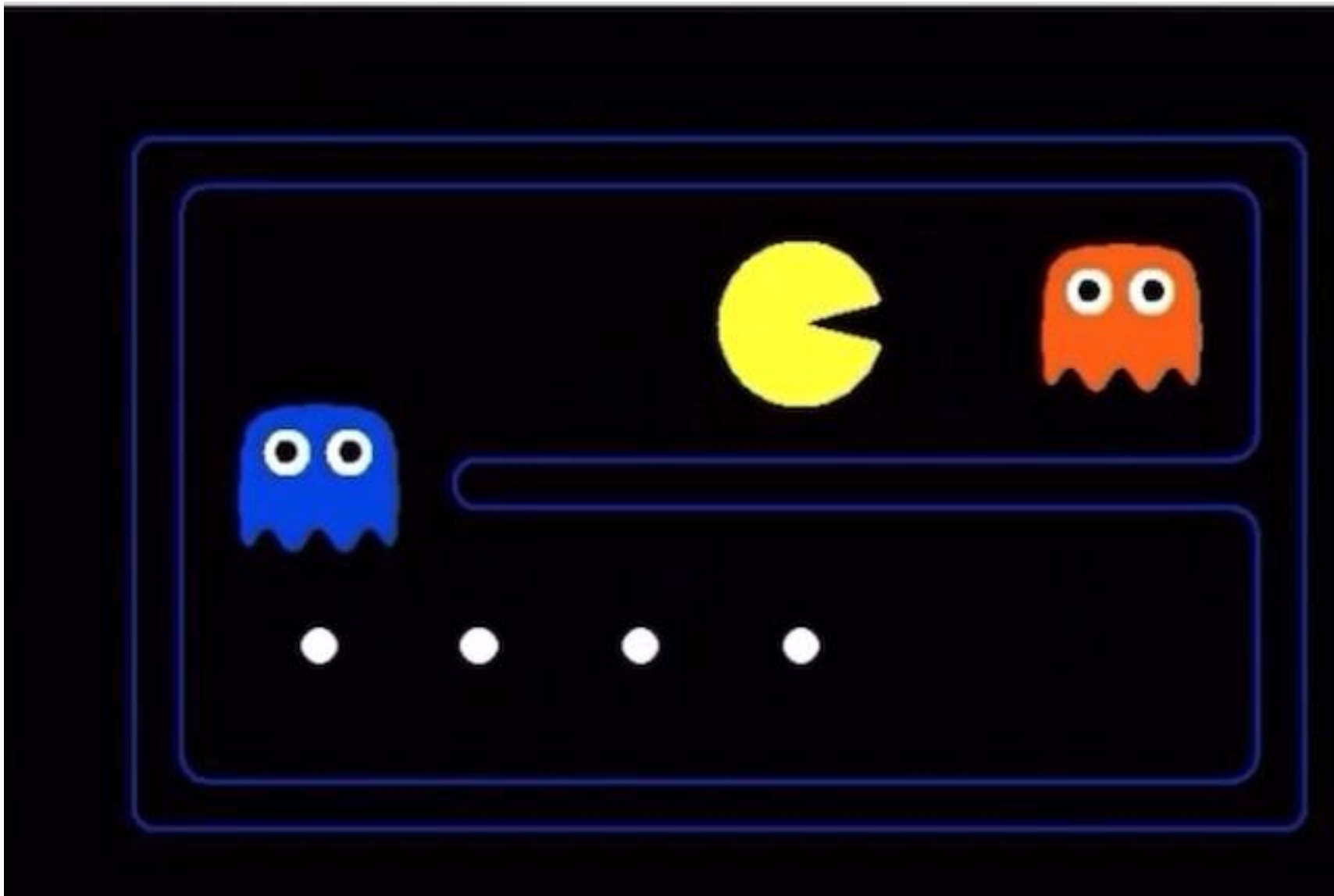


# 对比：期望最大（小）化搜索

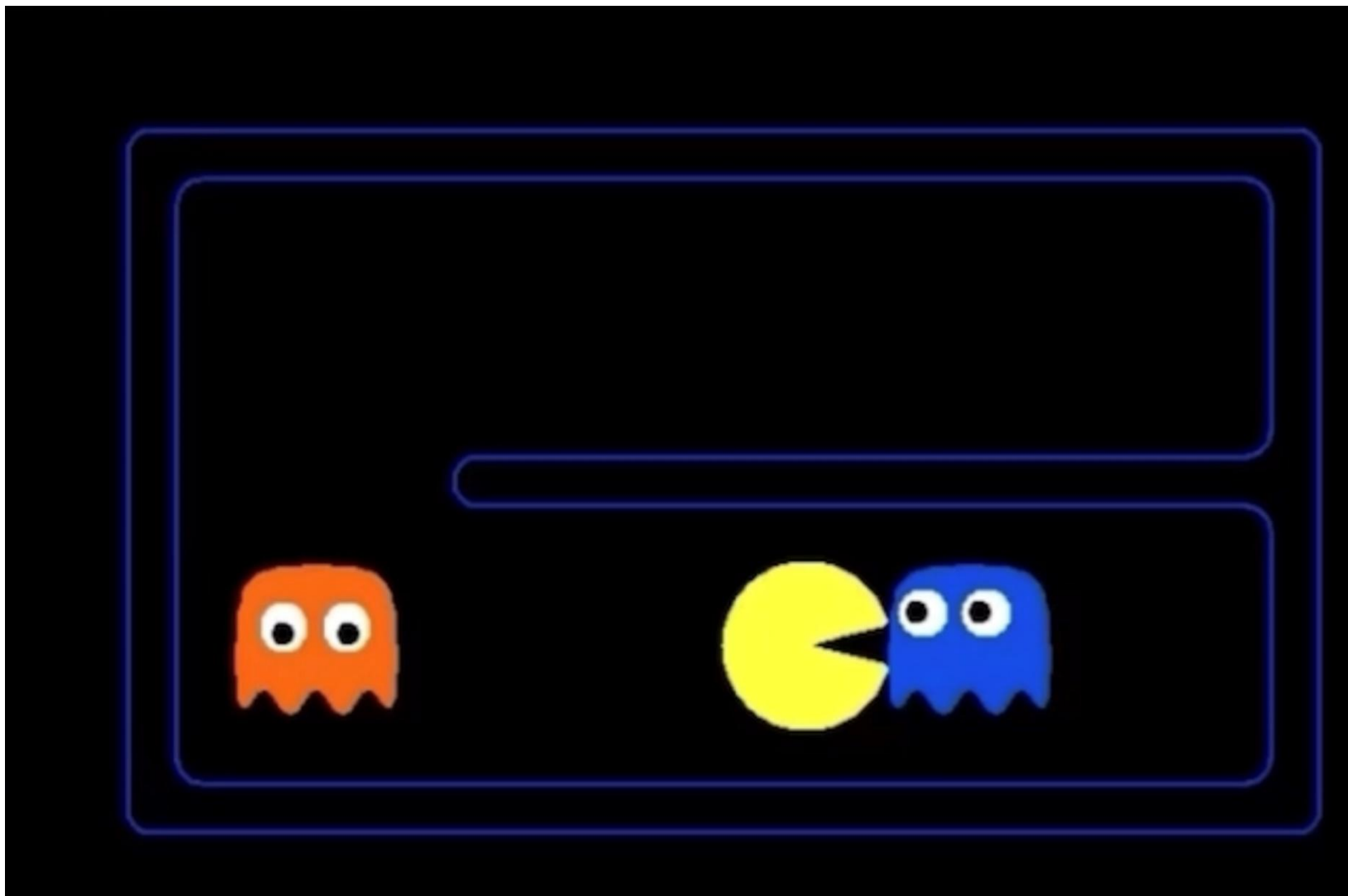




# 对比：期望最大（小）化搜索



# 对比：期望最大（小）化搜索



# 期望最大化算法流程图

```
def value(state):
```

if the state is a terminal state: return the state's utility

if the next agent is MAX: return `max-value(state)`

if the next agent is EXP: return `exp-value(state)`

```
def max-value(state):
```

initialize  $v = -\infty$

for each successor of state:

$v = \max(v, \text{value}(\text{successor}))$

return  $v$

```
def exp-value(state):
```

initialize  $v = 0$

for each successor of state:

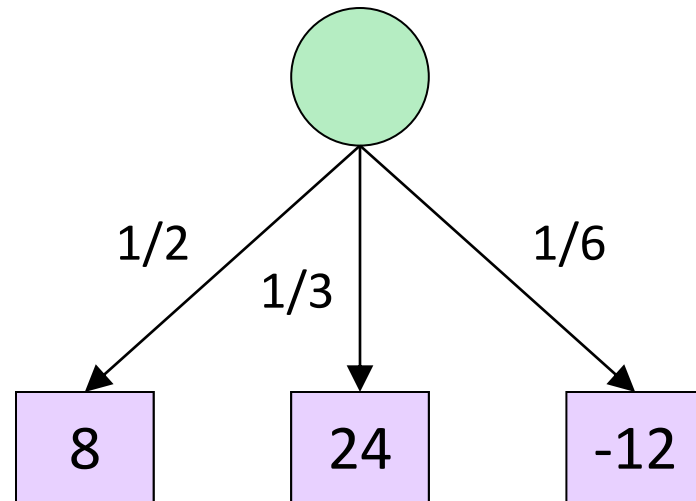
$p = \text{probability}(\text{successor})$

$v += p * \text{value}(\text{successor})$

return  $v$

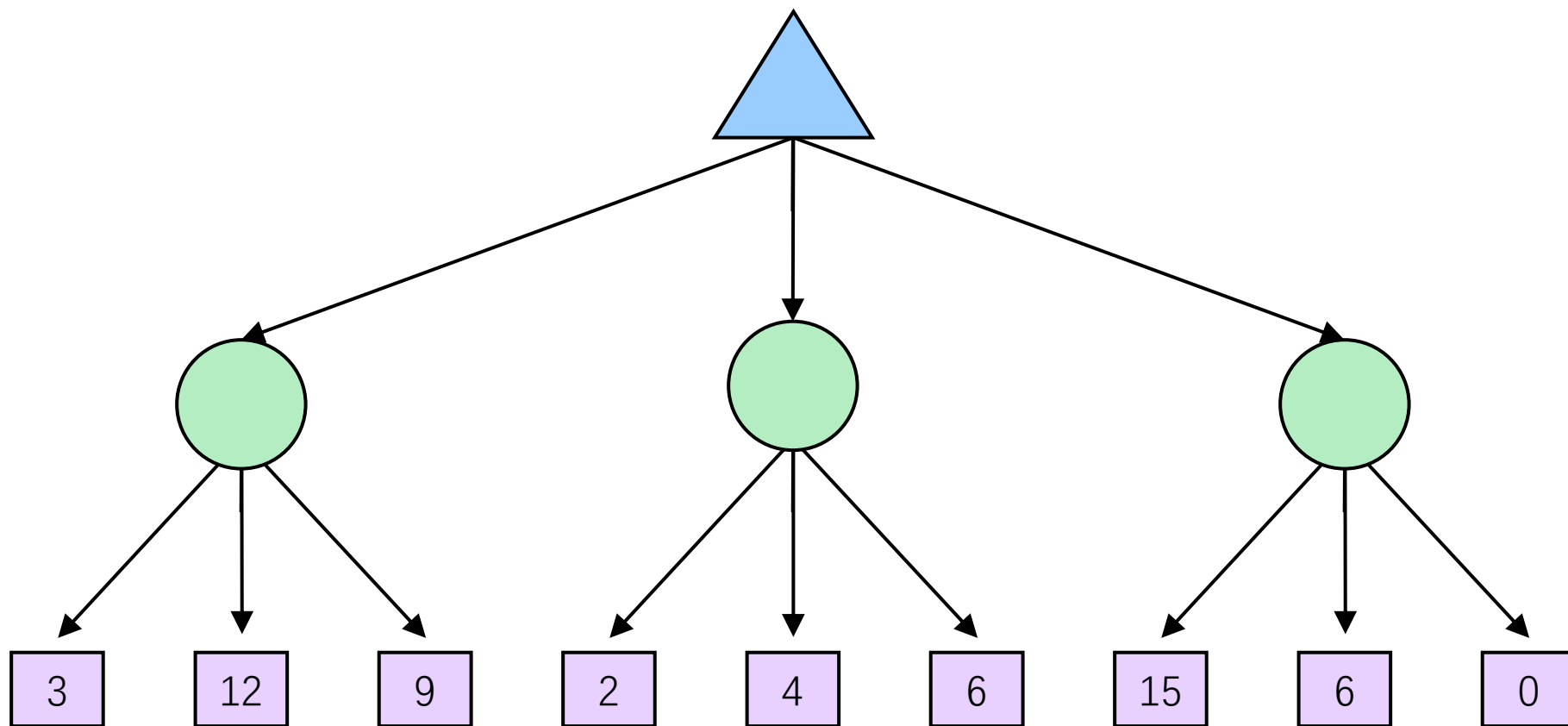
# 期望最大化算法

```
def exp-value(state):  
    initialize v = 0  
    for each successor of state:  
        p = probability(successor)  
        v += p * value(successor)  
    return v
```

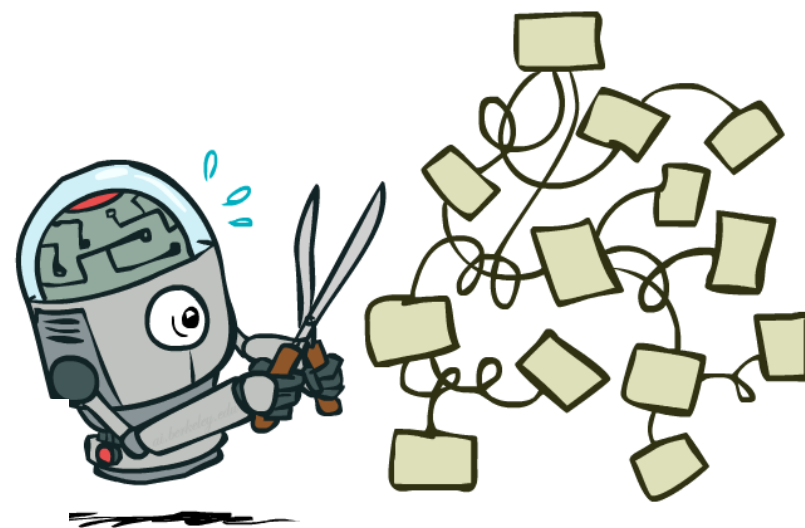
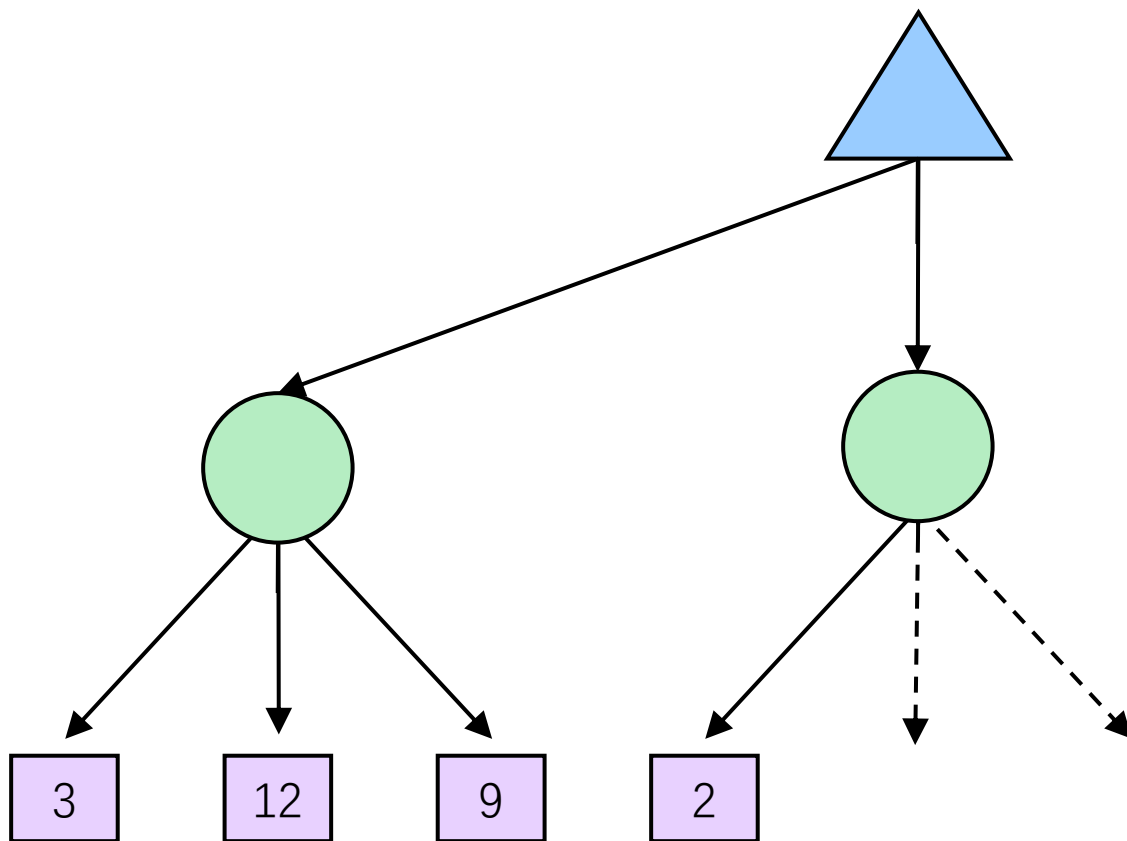


$$v = (1/2) (8) + (1/3) (24) + (1/6) (-12) = 10$$

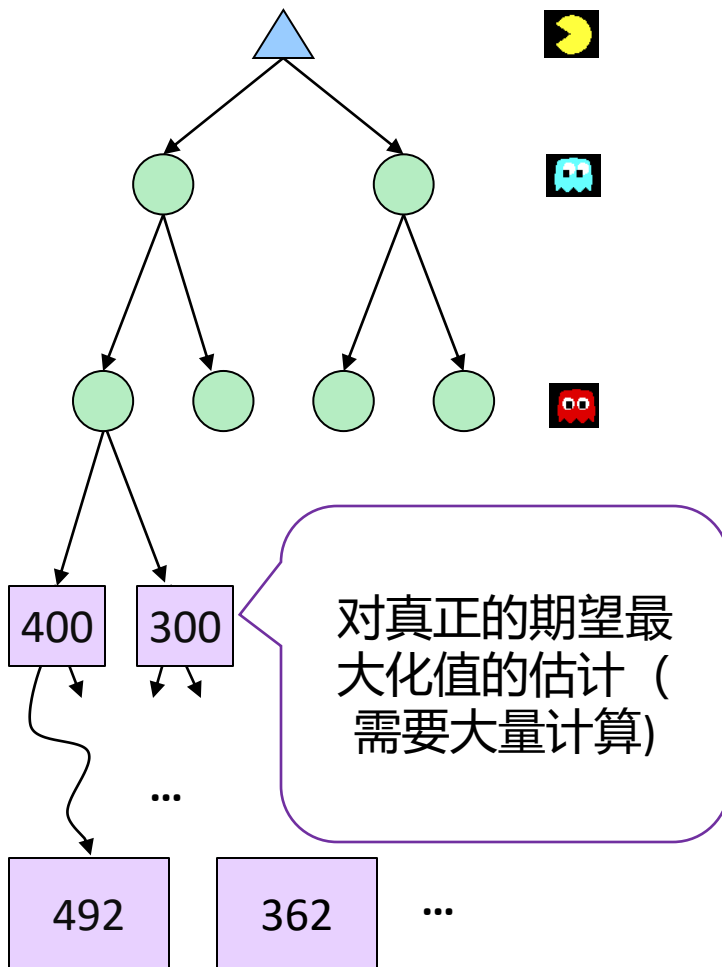
# 期望最大化算法示例



# 期望最大化剪枝?



# 深度受限的期望最大化算法



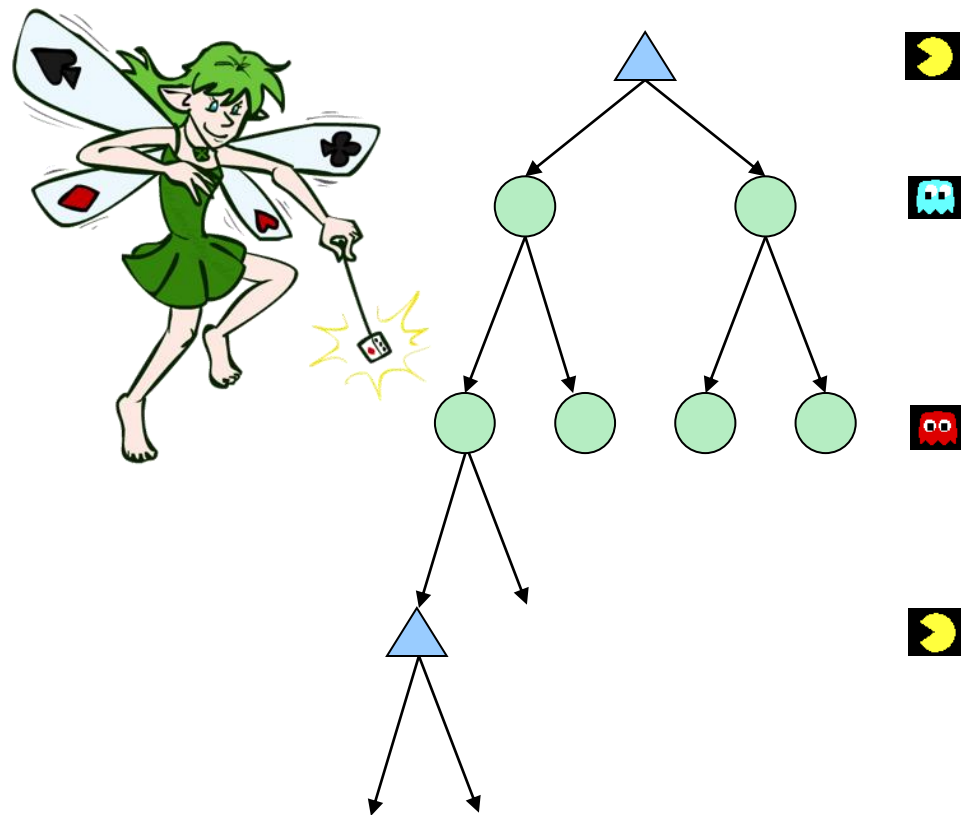
# 用什么概率？



在期望最大化搜索中，我们有一个概率模型，它能预测对手（或环境）在给定状态下的行为

- 这种模型可以是简单的均匀分布（比如掷骰子）
- 也可以是复杂的需要大量计算的模型
- 由于我们无法控制对手或环境的某些结果，因此需要为这些结果设置一个概率节点
- 这个模型可能表明，对手的行动很有可能是具有对抗性的！

我们暂且假设每个概率节点都自动附带一个概率值，用以参数化它的结果分布。



认为对手的动作是不确定的，并不代表对手的行动是纯粹地抛硬币！

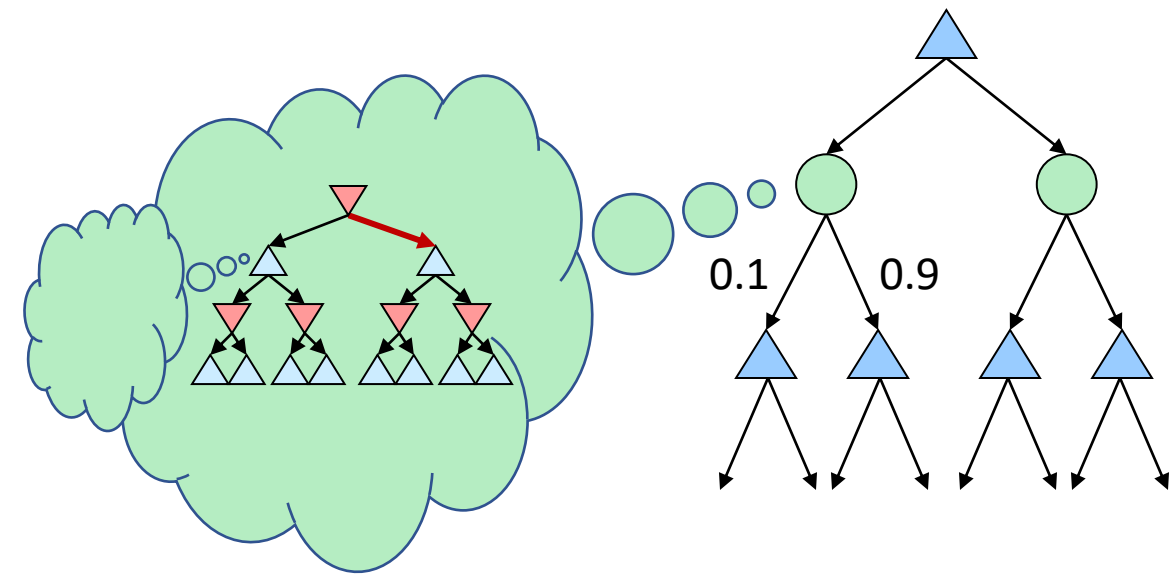


# 测验：信息概率

- 假设知道对手正在运行深度为2的极小化搜索算法，80%的时间按照搜索结果进行行动，其余20%的时间随机行动，
- 问题：你应该使用什么树搜索算法？

## ■ 答案：期望最大化！

- 要确定每个概率节点的概率，你需要模拟仿真你对手的决策过程
- 这种方法会很快变得非常缓慢
- 尤其是如果你需要模拟你的对手模拟你的情况时...
- ... 除非是极小化和极大化，因为它们具有一个好的特性，即它们都能折合成一个博弈树



# 建模假设



北京大学  
PEKING UNIVERSITY



# 乐观主义和悲观主义的危险性



北京大学  
PEKING UNIVERSITY

## 危险的乐观主义

面对敌对的世界时假定机遇的存在



## 危险的悲观主义

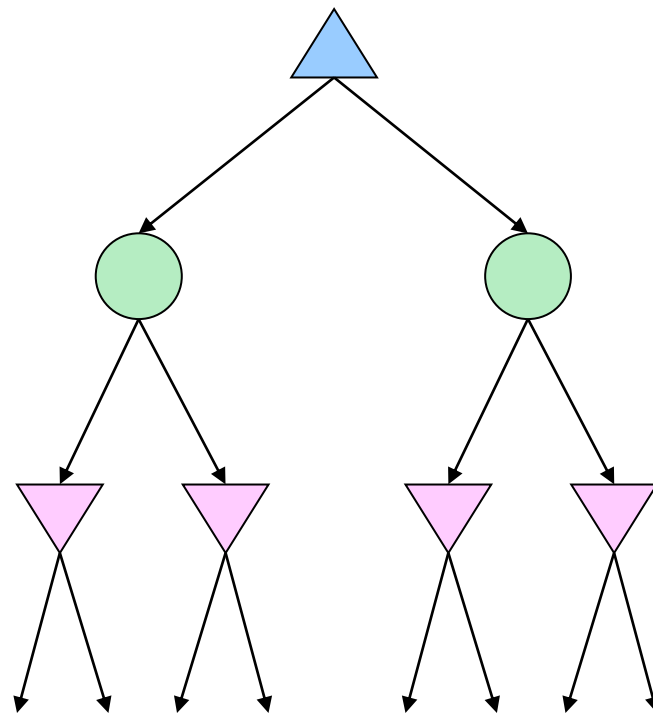
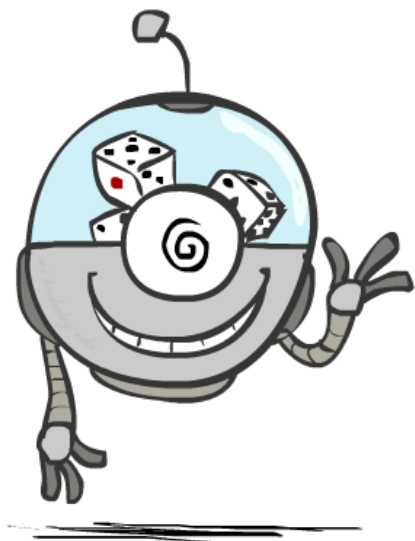
预设不可能发生的最差情况



# 混合层类型



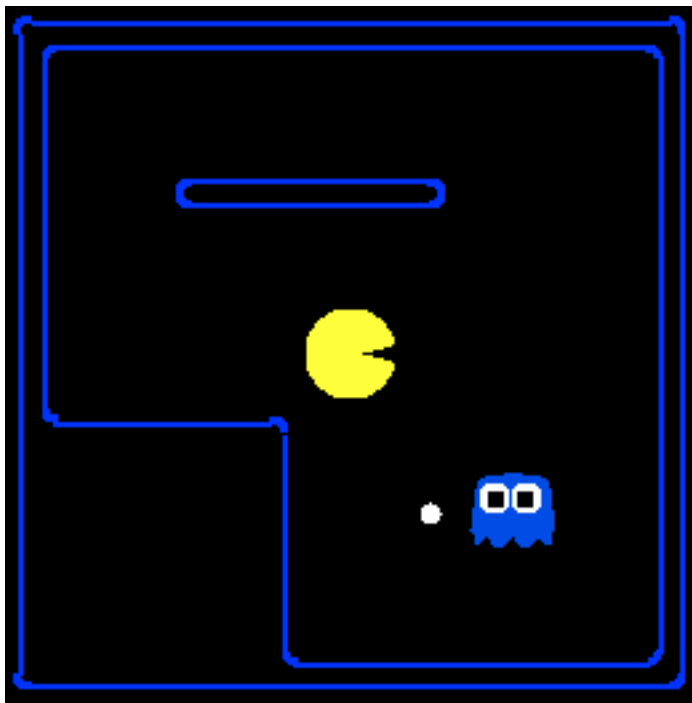
- 比如：斗地主
- 期望极小极大 (Expectiminimax):
  - 第三个玩家是“随机”玩家，在每个min/max代理之后移动
  - 每个节点计算其子节点的恰当组合。



# 总结

- MiniMax是 博弈的通用解法
- Alpha-Beta剪枝减少状态空间
- 用期望来解决不确定性
- 对**特大状态空间和不确定性**有没有更强大的解法？ **MCTS!** （下节）

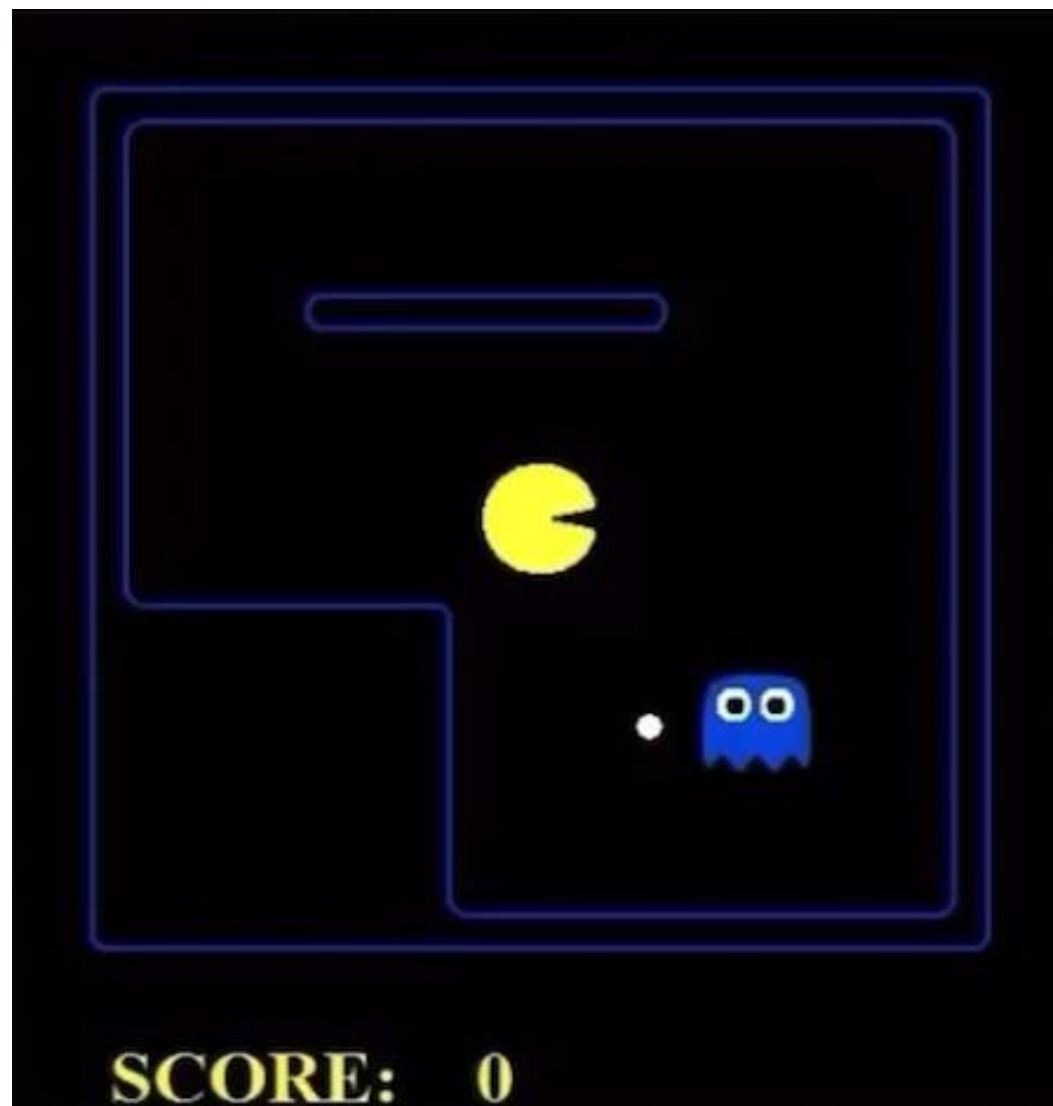
# 假设 vs. 实际



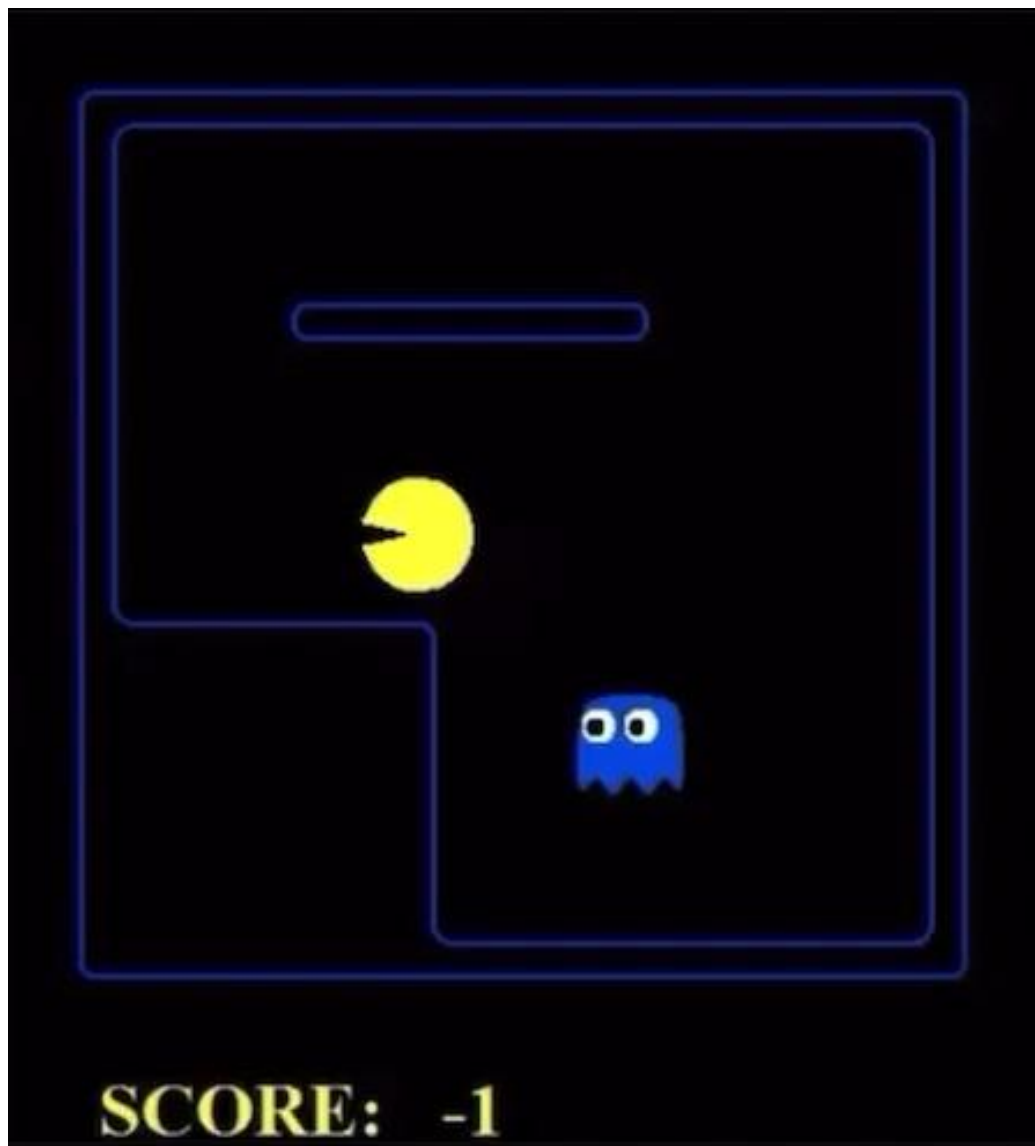
	对抗 Ghost	随机 Ghost
Minimax Pacman	获胜 5/5 平均分数: 483	获胜 5/5 平均分数: 493
Expectimax Pacman	获胜 1/5 平均分数: -303	获胜 5/5 平均分数: 503

Pacman使用深度4搜索，并使用一个“避免危险”的估值函数；  
幽灵使用深度2搜索，并使用一个“寻找Pacman”的估值函数。

# 随机鬼，期望最大化Pacman

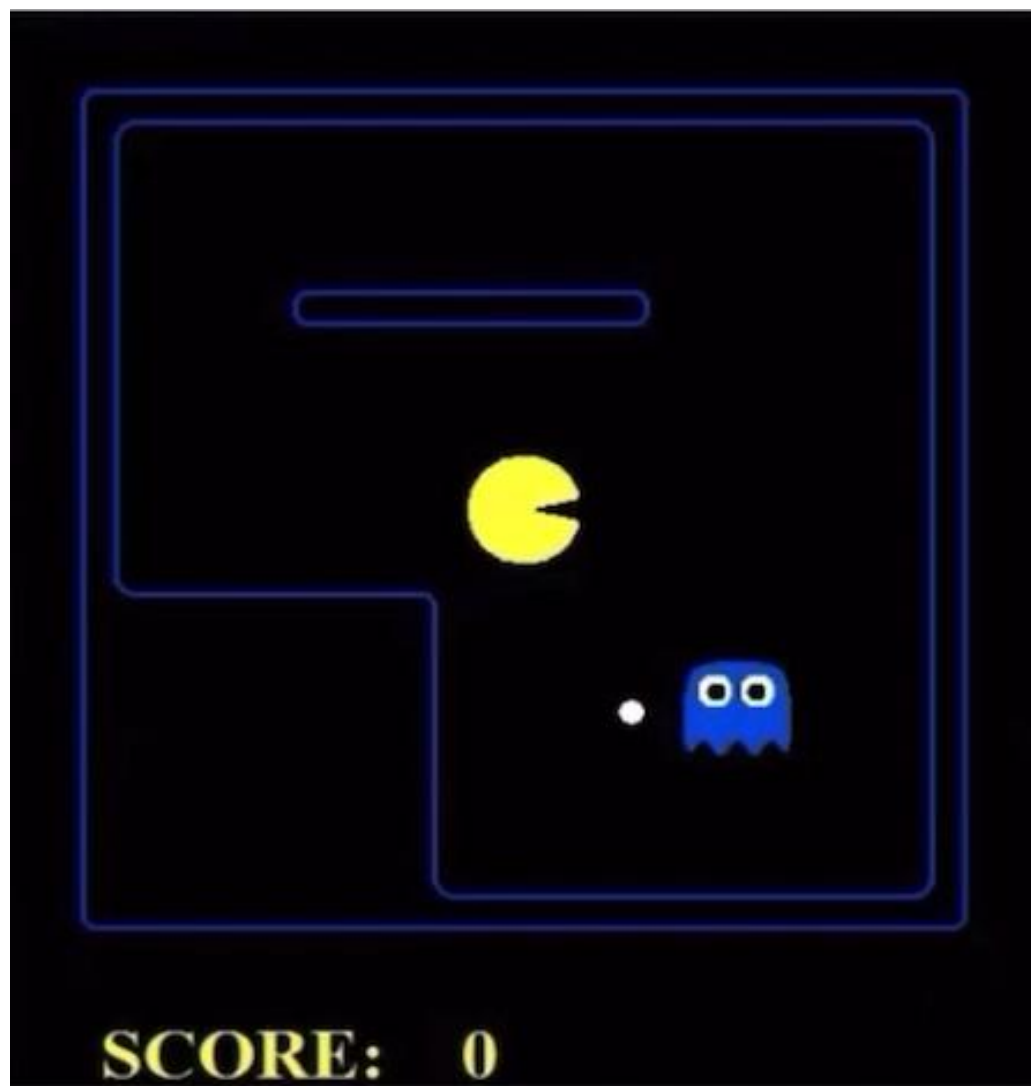


# 对抗性鬼，极小极大Pacman





# 对抗性鬼，期望最大化Pacman



# 随机鬼，极小极大Pacman

