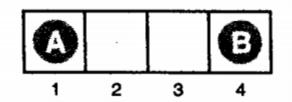
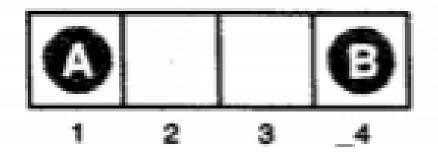
- 6.1 这道习题以井字棋(圈与十字游戏)为例子,练习博弈中的基本概念。我们定义 X_n 为恰好有 $n \land X$ 而没有 O 的行、列或者对角线的数目。同样 O_n 为正好有 $n \land O$ 的行、列或者对角线的数目。效用函数给 $X_3 = 1$ 的局面赋值+1,给 $O_3 = 1$ 的局面赋值-1。所有其它终止局面效用值为 0。对于非终止局面,我们使用线性的评价函数,定义为 $Eval(s) = 3X_2(s) + X_1(s) (3O_2(s) + O_1(s))$ 。
 - a. 估算大约总共有多少种可能的井字棋局面?
 - b. 考虑到对称性,给出从空棋盘开始到深度为 2 的完整博弈树 (例如,在棋盘上一个 X 和一个 O 的局面)。
 - c. 标出深度为 2 的所有局面的评价值。
 - d. 使用极小极大值算法标出深度为 1 和 0 的局面的回传值, 并根据这些值选出 最佳的起始步。
 - e. 假设节点*按对α-β剪枝的最优顺序*生成,圈出如果使用α-β剪枝将被剪掉的深度为2的节点。

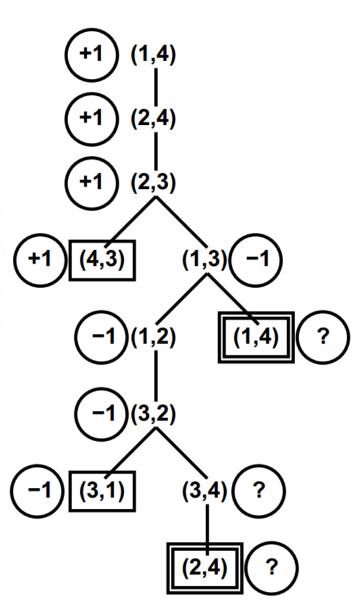
a略 b c d如图 e最优情况是,先走中间的树 得到最大值为1,随后两边 都能减去4个 -2 -2

- 6.3 考虑图 6.14 中描述的两人游戏。
 - a. 用下面的约定, 画出完整的博弈树:
 - 每个状态用(S_A, S_B)表示,其中 S_A 和 S_B 表示棋子的位置。
 - 每个终止状态外面画方框,并在圆圈里写出它的博弈值。
 - 把循环状态(已经在到根节点的路径上出现过的状态)放在双方框内。由于不清楚怎样给循环状态赋值,在圆圈里标记一个"?"。
 - b. 现在给每个节点标记回传的极小极大值(也标记在圆圈里)。解释怎样处理"?"值和为什么。
 - c. 解释标准的极小极大值算法为什么在这棵博弈树中会失败,简要地勾画你可能如何改进它,并在问题(b)的图上画出你的答案。你的改进算法对于所有包含循环的游戏都能给出最优决策吗?
 - d. 这个 4-方格游戏可以推广到 n 个方格,对于任意 n > 2。证明如果 n 是偶数, A 一定能赢;而 n 是奇数, A 一定会输。



a





- 6.5 给出一个关于α-β剪枝正确性的形式化证明。要做到这个,考虑图 6.15 中的情况。问题为是否要剪掉节点 n_j , 它是一个 MAX 节点,也是 n_i 的一个后代。基本的思路是当且仅当 n_i 的极小极大值可以被证明独立于 n_i 的值时,才剪枝。
 - $a. n_1$ 的值由下面公式给出

$$n_1 = \min(n_2, n_{21}, ..., n_2 b_2)$$

为 n_2 找到类似的表达式,因此得到用 n_i 表示 n_1 的表达式。

- b. 节点 n_i 的极小极大值已知, l_i 是在节点 n_i 左侧深度为 i 的节点的极小值(或者极大值)。同样, r_i 是在 n_i 右侧深度为 i 的未探索过的节点的极小值(或者极大值)。用 l_i 和 r_i 的值重写你的 n_1 表达式。
- c. 现在调整你的表达式来说明为了影响 n_1 , n_j 必须不超出由 l_i 值得到的一个特定界限。
- d. 对于 n_j 是 MIN 节点的情况重复上面的过程。

a.
$$n_2 = \max(n_3, n_{31}, \dots, n_{3b_3})$$

$$n_1 = \min(\max(n_3, n_{31}, \dots, n_{3b_3}), n_{21}, \dots, n_{2b_2})$$

依次类推,替代n3, ... 直到包含nj

b. $n_1 = \min(l_2, \max(l_3, n_3, r_3), r_2)$ 继续扩展n3直到nj为止,最深的一层为 $\min(l_i, n_i, r_i)$

C.

若nj为最大节点,那么仅当它的后继节点被赋值, 它的值的下界会增长。

若它超过lj,将不再影响n1

若它超过 $\min(l_2, l_4, \ldots, l_j)$ 将没有影响

根据下界,可以确定何时剪掉nj

d. 最小的节点的bound为 $\max(l_3, l_5, \ldots, l_k)$

b MIN步: min{-1, ?} = -1, min{+1,?}=? min{?, ?} = ?

c 导致死循环,返回两个? 方案: 自圆其说

d n是偶数,所以A先跳过B,A先到 n是奇数,所以B先跳过A,B先到

- 8.15 解释下面给出的 wumpus 世界中相邻方格的定义存在什么问题: $\forall x, y \; Adjacent([x, y], [x + 1, y]) \land Adjacent([x, y], [x, y + 1])$
 - 1. 无论x y取什么, 都没法说明 [1,2] [1,1]临近 等等
 - 2. 没有界限
 - 3. 没法用来不是临近的点

- 13.11-假设给你一只装有 n 个无偏差硬币的袋子,并且告诉你其中 n 1 个硬币是正常的,一面是正面而另一面是反面。不过剩余 1 枚硬币是伪造的,它的两面都是正面。
 - a. 假设你把手伸进口袋均匀随机地取出一枚硬币,把它抛出去,并发现硬币落 地后正面朝上。那么你拿到伪币的(条件)概率是多少?
 - b. 假设你不停地抛这枚硬币,拿到它之后一共抛了 k 次而且看到 k 次正面向上。 那么现在你拿到伪币的条件概率是多少?
 - c. 假设你希望通过把取出的硬币抛掷 k 次的方法来确定它是不是伪造的。如果 k 次抛掷后都是正面朝上,那么决策过程返回 FAKE (伪造),否则返回 NORMAL (正常)。这个过程发生错误的 (无条件) 概率是多少?
 - 1. 2n个面等概率,n+1个正
 - 2. 观察到的是正的,所以,这个正面出自这n+1个面,其中有2个面来自伪造的硬币
 - 3. 2/(n+1)

- 13.11 · 假设给你一只装有 n 个无偏差硬币的袋子, 并且告诉你其中 n 1 个硬币是正常的, 一面是正面而另一面是反面。不过剩余 1 枚硬币是伪造的, 它的两面都是正面。
 - a. 假设你把手伸进口袋均匀随机地取出一枚硬币,把它抛出去,并发现硬币落地后正面朝上。那么你拿到伪币的(条件)概率是多少?
 - b. 假设你不停地抛这枚硬币,拿到它之后一共抛了 k 次而且看到 k 次正面向上。那么现在你拿到伪币的条件概率是多少?
 - c. 假设你希望通过把取出的硬币抛掷 k 次的方法来确定它是不是伪造的。如果 k 次抛掷后都是正面朝上,那么决策过程返回 FAKE (伪造),否则返回 NORMAL (正常)。这个过程发生错误的 (无条件) 概率是多少?

$$P\left(\mathfrak{G}\middle|\mathbb{E}^{k}\right) = \frac{P\left(\mathbb{E}^{k}\middle|\mathfrak{G}\right)P(\mathfrak{G})}{P\left(\mathbb{E}^{k}\middle|\mathfrak{G}\right)P(\mathfrak{G}) + P\left(\mathbb{E}^{k}\middle|\tilde{\mathfrak{g}}\right)P(\tilde{\mathfrak{g}})} = \frac{\frac{1}{n}}{\frac{1}{n} + (\frac{1}{2})^{k}\frac{n-1}{n}}$$

- 13.11-假设给你一只装有 n 个无偏差硬币的袋子, 并且告诉你其中 n 1 个硬币是正常的, 一面是正面而另一面是反面。不过剩余 1 枚硬币是伪造的, 它的两面都是正面。
 - a. 假设你把手伸进口袋均匀随机地取出一枚硬币,把它抛出去,并发现硬币落地后正面朝上。那么你拿到伪币的(条件)概率是多少?
 - b. 假设你不停地抛这枚硬币,拿到它之后一共抛了 k 次而且看到 k 次正面向上。那么现在你拿到伪币的条件概率是多少?
 - c. 假设你希望通过把取出的硬币抛掷 k 次的方法来确定它是不是伪造的。如果 k 次抛掷后都是正面朝上,那么决策过程返回 FAKE (伪造),否则返回 NORMAL (正常)。这个过程发生错误的 (无条件) 概率是多少?
 - 1. 若返回正常,则一定正常
 - 2. 返回伪造可能错误判断

$$\frac{n-1}{n}2^k$$

13.16 (改编自 Pearl (1988)的著述。)3个囚犯 A、B和 C,被关在各自的狱室里。大家都知道他们中有一个人第二天将被处死,另外两个人则将被赦免。只有狱长知道谁会被处死。犯人 A 恳求看守帮忙:"请向狱长打听一下明天谁会被处死,然后把这个消息告诉我的朋友 B和 C中的一个人,让他知道明天早上他就会被赦免。"看守同意了,并回来告诉 A 说他已经把赦免消息告诉 B 了。

那么,根据以上已知的信息,A 被处死的几率有多大? (*用数学方法*解答这个问题,而不是扳着手指头数。)

$$P($$
处死 $A|$ 释放 $B) = \frac{P($ 释放 $B|$ 处死 $A)P($ 处死 $A)}{P($ 释放 $B)} = \frac{1*1/3}{2/3} = \frac{1}{2}$

$$P($$
处死 $A|$ 看守说释放 $B)=\frac{P(看守说释放B|$ 处死 $A)P($ 处死 $A)}{P(看守说释放B)}=\frac{1/2*1/3}{1/2}=\frac{1}{3}$

- 13.18 文本分类是在文档所包含的文本基础上,把给定的文档分配到固定类别集合中某一个类别的任务。这个任务中常常用到朴素贝叶斯模型。在这些模型中,查询变量是文档类别,"结果"变量则是语言中每个词是否出现。我们假设文档中的词的出现都是独立的,其出现频率由文档类别确定。
 - a. 准确地解释当给定一组类别已经确定的文档作为"训练数据"时,这样的模型是如何构造的。
 - b. 准确地解释如何对新文档进行分类。
 - c. 这里独立性假设合理吗? 请讨论。

a 略

b略

c独立性假设在实际文档中一般不成立