





//搭建输入输出框架

//完善估值函数



搜索算法 性能优化



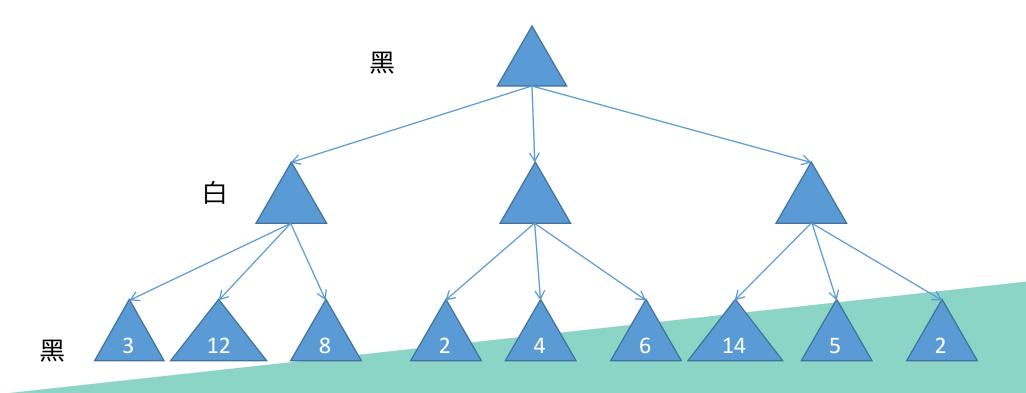
人是怎么下棋的

1.0 思考下一步的最佳位置(局部) ^{贪婪算法}

2.0 多考虑几步?(相对的全局)

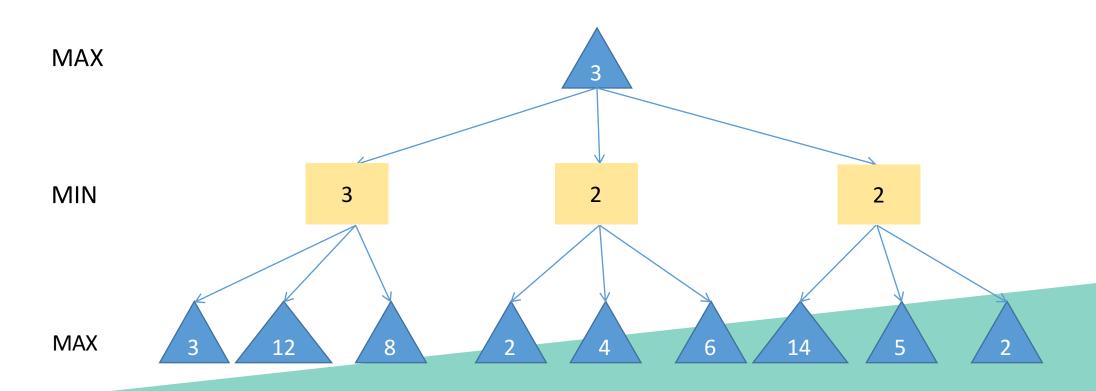


深度优先搜索





Minimax

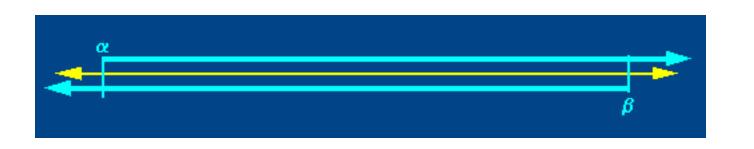




Minimax with Alpha Beta Prunning

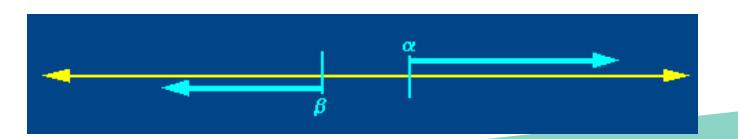
α:可行解的最大的下界

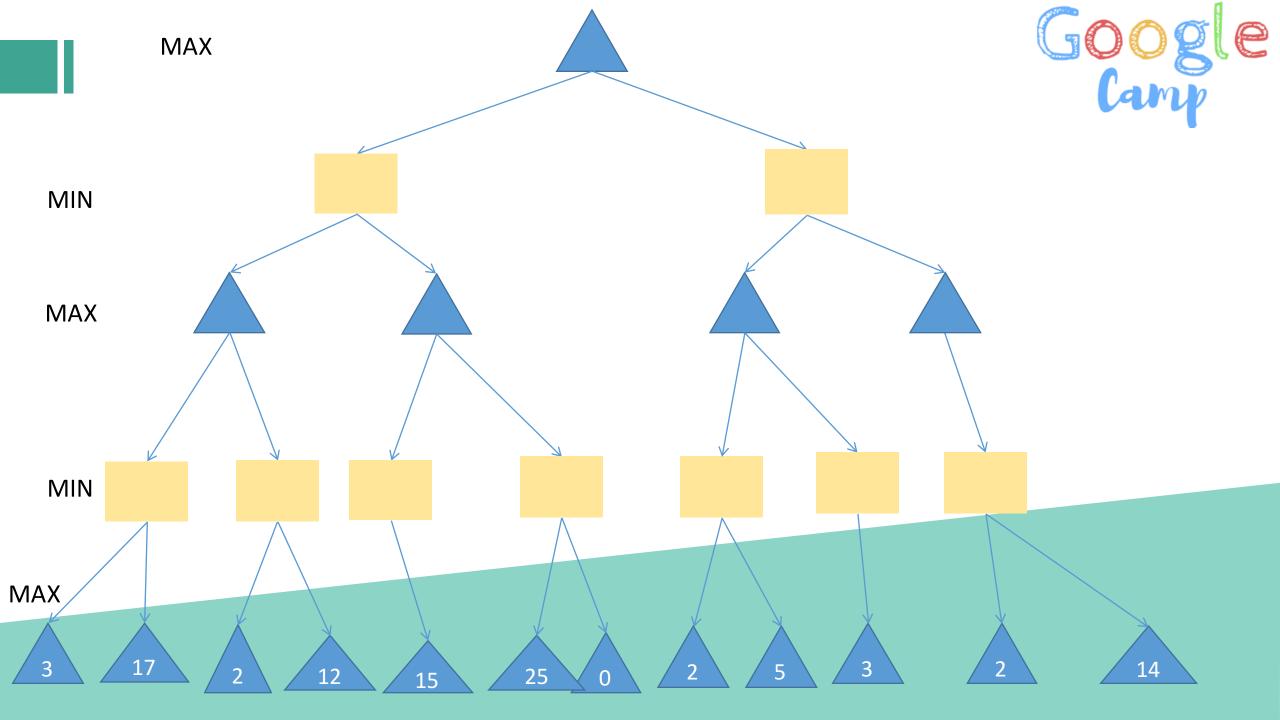
β:可行解的最小的上界













剪枝

MAX



Google Camp

MIN

$$\beta = \infty$$
 $\alpha = -\infty$

3

MAX

α = 3

MIN

$$\beta = 3$$
 $\alpha = -\infty$

3

$$\alpha = 3$$

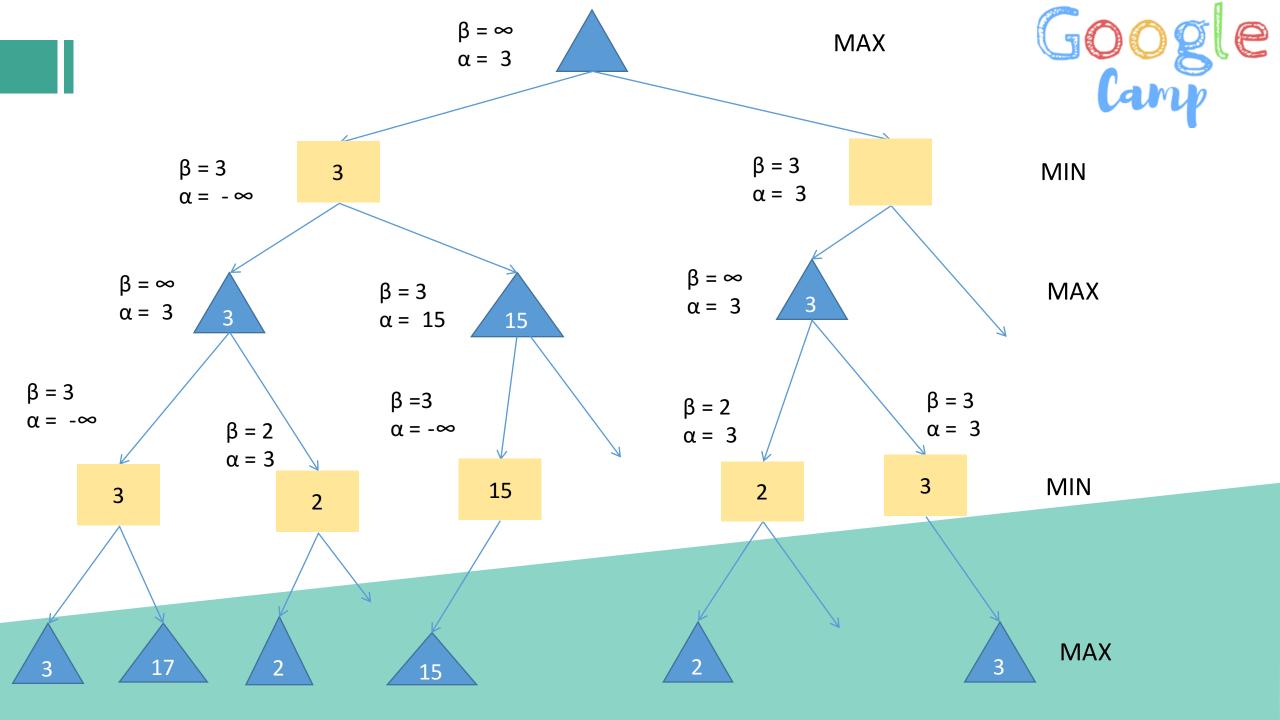
2

MAX

3

17

2





α-β剪枝是否已经优化到底了?





重复搜索

[3,4],[8,7],[7,6],[7,9] [7,6],[7,9],[3,4],[8,7]





为 局面->分值

Address = Hash(key)



棋盘特征

- 棋盘的位置
- 位置上棋子的状态



Zobrist算法



异或运算

- 结合律: RI XOR (RJ XOR RK) = (RI XOR RJ) XOR RK
- 交换律:RI XOR RJ = RJ XOR RI
- RI XOR RI = 0
- RI XOR 0 = RI

Zobrist键值



- 两个Zobrist[size][size]的数组数组的每一个都填上一个随机数,至少32位键值等于棋盘上所有棋子对应的随机数的异或运算
- 移动棋子

K XOR R(自,x0, y0) K XOR R(自,x, y)

吃子

K XOR R(反,x,y) K XOR R(自,x,y)

- 生成一个随机数表示走棋方
- K XOR R(side)





Address = Hash(key)

ZobristKey() % tablesize()

tablesize最好为2^n;

int tablesizemask = tablesize() -1;

zobristkey() % tablesize() = zobristkey() & tablesizemask;由来

存储内容

搜索深度、局面估值、Zobrist键值

冲突

线性探测再散列

$$H_0=H(key)$$

 $H_{j+1}=(H_j+1)\%m; j = 1, 2, ...$

取用

搜索一个节点时,尝试 从置换表中取出结果, 如果存在且深度符合, 键值相同,就可以使用



Attention



◎ 解决冲突

线性探测再散列

始终覆盖

深度优先策略

• 合理设置哈希表的长度



goto 吹水时间;//(逃

一些可能有、用的小tips



- 0.用short char 代替 int 0.0 嗯,该炸的还是会炸
- 1.我为什么要malloc/calloc呀
 - 1.0 好像和保存现场和回溯有关...
 - 1.1 不要忘了free...
- 2.我为什么要用 memcpy/memset/memmove
 - 2.0 可能会快点
 - 2.1 容易理解->所谓抽象(付大佬会讲
 - 2.2 看起来比较高端?



怎样稍微优雅一点地申请内存?

- 0.锯齿形数组(Ragged Array)
 - 0.0 啥是锯齿形数组
 - 0.1 怎么弄呀
 - 0.2 可以干啥 ->模拟棋盘

1.一维还是二维?

- 1.1 ? ? ? 棋盘不是二维吗
- 1.2 二维数组的内存组织方式



- 所以你应该可以用dynamic的一维数组和memcpy去完成搜索中内存相关的那部分

- 生活不是只有大项目,还有上机考

- 好的,告辞0.0