

重力四子棋作业

电 62 班 李明轩 2015010705

一、 算法介绍

算法采用信心上限树算法（UCT 树）及蒙特卡洛模拟，这种算法适用于通过不断的模拟给出结论的场合，不需要很强的先验知识。

对于每个节点，按照如下算式，计算子节点的权重：

$$\frac{Q(v)}{N(v)} + c \sqrt{\frac{\ln(N(\text{parent}(v)))}{N(v)}}$$

其中 $Q(v)$ 是当前节点总得分， $N(v)$ 是当前节点总访问次数， $N(\text{parent}(v))$ 是其父节点的总访问次数。上式中，第一项是下棋的平均得分，第二项代表了子节点的未知程度，从而使得访问次数较少的节点也能够被充分地探索。

UCT 树主要就是选择子节点→探索新节点→随机模拟→结果回溯的过程。随机模拟时等概率选择落子点，直至分出胜负。每模拟一次，当我的程序胜時計 1 分，对手胜時計-1 分，平局計 0 分，将结果加入到各祖先节点的 $Q(v)$ 中。

程序花费 2.5 秒将树构建完毕后，按照第一层中 $\frac{Q(v)}{N(v)}$ 最大的节点进行落子。

二、 编程实现

程序中主要包含一个 UCT 类及 Node 结构体。前者主要用于构建 UCT 的各个方法，后者用于存储每个节点的各种信息。

UCT 类中主要的变量和方法如下：

```
int size; //树的规模，即总节点数量
int M, N; //棋盘规模
Node* nodes; //节点数组
int** currentBoard; //临时棋盘布局，用于蒙特卡洛模拟
int* currentTop;
int** origBoard; //初始棋盘布局，在此基础上用top记录子节点信息
int* origTop;
double c; //超参数c
int lastX, lastY, noX, noY;
clock_t start_t, end_t; // end_t - start_t < 2.5s

UCT(...); //构造函数
~UCT(); //析构函数
void UpdateCurrentBoard(int node_id); //更新临时棋盘
int Expand(int node_id, int i); //扩展
int BestChild(int node_id, double c); //选择
double DefaultPolicy(int node_id); //模拟
void Backup(int node_id, double delta); //回溯
int TreePolicy(int node_id); //探索
Point UCTSearch(); //主方法
Point OneStepWin(); //寻找一步获胜的策略，没有再用UCT算法
void PrintNodes();
```

Node 结构体主要变量如下：

```
bool can_expand[MAX_N]; //子节点是否可以拓展，即各列是否还能落子
bool expanded[MAX_N];   //子节点是否已拓展
int player; // 1:oppo 2:me
int winner; // 0:not finish; 1:oppo win; 2: me win
int parent_id; //父节点id,用于回溯
int avail_child_num; //可以拓展的子节点数，即可以落子的列数
int childs_id[MAX_N]; //子节点id,用于扩展和模拟
int top[MAX_N];       //子节点top位置，结合origBoard及祖先节点落子位置，可以推断出当前棋盘

double visit_num;      //N(v)
double total_reward;   //Q(v)
bool gameover;         //游戏结束,不能再扩展了

int newX; //相比于父节点，多下了哪个位置？
int newY;
```

主要踩过的坑：

1. 慎用指针。许多函数中都需要创建一些临时数组，一开始都是用 `int* x = new int[N]` 的方式，并且没考虑 `delete`。模拟的时候发现内存占用涨的飞快，琢磨了很久才发现问题，因此后来尽量不用指针，都改成 `int x[N]` 这样的形式了
2. 指针用起来很麻烦，后来索性 Node 就不用 `Node* nextNode` 的形式了，直接创建一个 Node 数组，父节点、子节点 id 都存起来，方便访问，也方便一次性 `delete`。
3. 原先是每个 Node 都存储了一个棋盘 `Board[][]`，这样占用空间大，在 saiblo 网站测评的时候探索的深度有限。考虑了一下可以对每个节点只存储 `top` 及新的落子点 `newX, newY`，这样省空间。结合 `origBoard` 及祖先节点的落子信息就可推断出当前节点的棋盘样子了，不用每个节点都存个棋盘。
4. `Start_clock` 越早赋值越好，不要进入循环了才开始计时，不然总时长可能会超。

最后在本地和 saiblo 网站都测试成功。提交到 saiblo 网站时要把 `strategy.cpp` 中的 `#include "UCT.h"` 改成 `#include "UCT.cpp"`，不然会编译错误。

三、 效果展示

和所有 2n. d11 都对局一次，结果存储在 results 文件夹下的 2n. txt。整体统计如下。

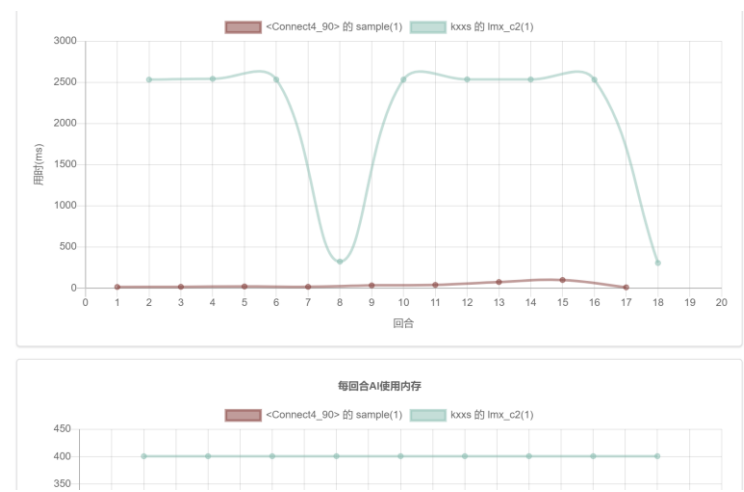
胜数	平数	负数	总数
73	0	27	100

此外对于 92~100. d11 各对决 5 次(即各 10 局)，胜率如下：

对手	胜率
90%	70%
92. d11	80%
94. d11	20%
96. d11	60%
98. d11	50%
100. d11	50%

可见算法是有一定效果的。

此外在 saiblo 网站进行评测，结果如下。
每回合用时 2.5s 左右，使用内存 400MB。



kxxs
于 2020 年 04 月 23 日加入
lmx
电机系，清华大学

搜索与指定用户名，比赛名，游戏名相关对局

对局编号	评测时间	游戏/比赛	玩家列表
#277174	2020-04-23 22:55:02	四子棋 游戏天梯	kxxs lmx_c v1 vs atbo zsqta v13 评测成功 下载回放
#277173	2020-04-23 22:55:02	四子棋 游戏天梯	atbo zsqta v13 vs kxxs lmx_c v1 评测成功 下载回放
#277051	2020-04-23 22:51:02	四子棋 游戏天梯	kxxs lmx_c v1 vs asu v1 v3 评测成功 下载回放
#277050	2020-04-23 22:51:02	四子棋 游戏天梯	asu v1 v3 vs kxxs lmx_c v1 评测成功 下载回放
#276729	2020-04-23 22:39:02	四子棋 游戏天梯	kxxs lmx_c v1 vs t4rf9 t4rf9 v1 评测成功 下载回放
#276728	2020-04-23 22:39:02	四子棋 游戏天梯	t4rf9 t4rf9 v1 vs kxxs lmx_c v1 评测成功 下载回放

基本是 1000pts 守门员水平。

四、 总结收获

对于蒙特卡洛方法和 UCT 的思想有了更深的认识,体会到了随机模拟的效率和效果,并且对于 C++小白来说也是一次深刻的编程体验。感谢老师和助教的付出。