# 人工智能课程报告

-----基于规则的梭哈牌专家系统

姓名: 朱为开

学号: 11300240041

2015.01.05

### 摘要前言:

本次课程设计主要是构件了梭哈游戏专家系统。主要功能有判断牌类型,梭哈牌比较大小以及判断自己获胜的概率,以及简单的推荐系统(本局可以押注还是直接弃,还是果断上大注之类)。本次设计采用 C/C++编写,由于本次只是做一个简单的试验性,故没有制作图形界面。

## 问题描述:

梭哈游戏是一种很常见的扑克牌游戏,适合  $2^{\sim}5$  人游戏,本次简化了的游戏规则如下:

一副牌(除去大小鬼),两个人玩。依次发给每个人5张牌(这里称为"一套"),其中的第1张牌对方看不到。发完所有的牌之后,双方把第1张牌翻起,再比较大小,牌大的一方为赢家。

" _	一套"	<b>迪的</b> 士小分	10 个笙级	<b>共双方</b> 垒级不同	等级高的一方为赢家	
				77 7X 71 TESX 71 TELS	~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~	

			* **** *****
等级	名称	描述	样例
1	大同花顺	A, K, Q, J, 10 且同花色	10S JS QS KS AS
2	小同花顺	5 张同花色并且顺位排列	4D 5D 6D 7D 8D
3	铁支	四张牌都是一样的数字	7S 7C 7D 7H 8D
4	葫芦	三张同数字以及一对同数 字	3D 3S 3C KS KH
5	同花	五张牌均是同样花色	3H 7H 10H QH AH
6	顺子	5 张牌呈顺位排列	5C 6D 7C 8H 9S
7	三条	三张牌同一数字	JH JS JD 10S 5C
8	2 对	两对两张牌数字一样	5H 5S 9C 9S AC
9	1 对	一对两张牌数字一样	AS AD JC 10D QS
10	"普通牌"	不属于上面的任一等级	2S 3C 8D 10C 5H

注意: 在本游戏中, "A2345"、"JQKA2"等同时含有"A"和"2"的一套牌不算顺子; 两张牌面数字相同、花色不同的牌不分大小; 牌面数字从大到小依次是 A、K、Q、J、10、9、8、7、6、5、4、3、2。

若双方等级相同:

- •假如双方都拿到小同花顺、顺子或是同花,我们就以数字较大的一方为赢家,若是彼此又是同数字,就再比数字第二大的牌,以此类推。若所有牌一样(指牌面的数字),则为平局;
  - 假如双方的牌都是葫芦或三条,就以双方的三条的数字来做胜负之评断;
- 假若双方都是两对,就以各方较大的一对比数字大小,若结果是平手,就 再以第二对来分胜负。若第二对依旧平手,则看最后一张单牌。若单牌也一样, 则平局;
- 假若双方都是只有一对,就以一对中数字较大的一方为赢家,如果相同,则比较双方单牌中最大的一张;若平手再比较下一张,依此类推;
- •如果双方的牌都没有对、顺子、同花,那就以单张数字较大的牌分输赢, 若双方平手就再比较下一张,以此类推。若所有牌一样,则为平局。

由于对方有一张牌是暗置的,用 XX 代替,要求实现功能如下:判断自己牌类型(如是同化顺还是葫芦等),计算自己赢对方可能性并以此推荐行动(实战

### 项目设计:

常见的专家系统由以下 5 个部分组成:知识库,数据库,推理引擎,解释设备,用户界面。数据库即后续我输入的自己的手牌以及(需要时)对手的四张手牌,知识库即一些基本规则。推理引擎以及解释设备就是将数据转换成结果的中间件。具体如下:

首先为了方便,我合并了上述规则中的大同花顺和小同花顺,在代码中将 A 当做 14, K 当做 13, Q 当做 12, J 当做 11 来计算,方便比较大小(不管什么比较 A 总归比 K 还要打,2 最小,另外这样做可以合并大同花顺和小同花顺的比较,在得出牌类型时,对同花顺类型做特殊判断即可。(A2345 这种不可以也是采用这种设计一个原因)。另外代码会事先对牌按大小进行排序(2~A)

规则:

Rule1<sup>9</sup> 为判断牌类型规则,共 9 种(合并大小同花顺),后面接的值记为牌优先级。补充概念分类,在比较同类型手牌时,我们将其分成 4 类:

1,2 为类型(1),4,9 为类型(2),7,8 为类型(3),3,5,6 为类型(4) Rule10~Rule15 为比较大小规则,由于后续单个规则比较负责,描述相对繁琐,具体看代码。

Rule16~Rule18为简单的基于概率的推荐行动设计。

Rule1:

IF 颜色均相同 and 是相邻连续的

THEN 是同花顺 1

Rule2:

IF 是相邻连续的 and 颜色不全相同

THEN 是顺子 2

Rule3:

IF 手牌中有某个点数出现了 4次

THEN 是铁支 3

Rule4:

IF 颜色相同 and 不是相邻连续的

THEN 是同花 4

Rule5:

IF 手牌中 A 点数出现 3 次 and B 点数出现 2 次 (A 不等于 B)

THEN 是葫芦 5

Rule6:

IF 手牌中有某个点数出现了 3 次 and 另外两张牌点数不同

THEN 是三条 6

Rule7:

IF 手牌中有两个点数出现了 2 次

THEN 是2对7

Rule8:

IF 手牌中有一组点数出现 2 次

THEN 是1对 8

Rule9:

IF 不满足 Rule1~Rule8

THEN 是普通牌 9

Rule10:

IF A 牌优先级 < B 牌优先级

THEN A 胜 B

Rule11:

IF A 牌优先级>B 牌优先级

THEN B 胜 A

Rule12:

IF A 牌优先级==B 牌优先级 and 属于类型 (1)

THEN 手牌中点数最大的进行比较,较大者获胜,相同平

Rule13:

IF A 牌优先级==B 牌优先级 and 属于类型 (2)

THEN 从大到小开始比较手牌中点数,直到出现大小不同,大者获胜,一直相同平

Rule14:

IF A 牌优先级==B 牌优先级 and 属于类型 (3)

THEN 都是对子型,先比较对子大小,再比较单牌大小,大者获胜,直到相同平

Rule15:

IF A 牌优先级==B 牌优先级 and 属于类型(4)

THEN 比较出现次数最多的点数大小,再比较剩余牌大小,大者获胜,直到相同平

Rule16:

IF 我获胜的概率>0.7

THEN 大胆押注

Rule17:

IF 我获胜的概率<0.3

THEN 选择放弃

Rule18:

IF 我获胜的概率>=0.3 and 我获胜的概率<=0.7

THEN 随意押注或者放弃

具体部分代码设计:

首先对牌做预处理,即按点数拍好序,并且统计手牌各点数出现次数,没出现置为 0.

Struct poke 为牌类型, num 为点数,设置 J 为 11,Q 为 12,K 为 13,A 为 14,方便比较,color C 为 1,D 为 2,S 为 3,H 为 4.

```
125 □int calc() {
126
       int i;
127
       memset (h, 0, sizeof (h));
        for (i = 1; i \le 5; i++)
128
129
         h[bak[i].num]++;
130 if (csame()) {
131
          if (sorted())
132
           return 1;
133
          else
134
           return 4;
135
136 d else {
137
           if (sorted())
138
             return 5;
139
         }
       int p = 0 , sum = 0 , sec = 0;
140
    141
142
           if (h[i] > sum) { sum = h[i];p = i; }
           if (sum == 4) return 2;
143
144
145
       for (i = 2; i \le 14; i++)
146
         if (i == p) continue;
           else if (h[i] > sec) sec = h[i];
147
148 pif (sum == 3) {
149
          if (sec == 2) return 3;
150
          else return 6;
151
        }
152
     else {
153
            if (sum == 2) {
     154
                if (sec == 2) return 7;
155
                 else return 8;
156
             }
157
158
         return 9;
159
      -1
```

Int calc()函数为计算牌优先级, 将要计算的牌赋给 bak 数组即可, h 数组统计 其各点数出现次数

其中 csame 函数判断是否颜色全部相同, sorted 函数判断是否为连续有序, 后续计算出牌中点数出现次数最多的两个, 出现次数存为 sum 和 sec, 若 sum=4则为 2 类型, 若 sum=3, sec=2则为 3, sum=3, sec=1则为 6, sum=2, sec=2则为 7, 否则为 8, 若 sum=1则为普通牌

具体如下:

```
100 ⊟bool csame() {
101
        int i:
102
        for (i = 1; i \le 4; i++)
          if (bak[i].color != bak[i+1].color) return false;
103
104
       return true;
105
    □bool sorted() {
118
119
         int i;
120
         for (i = 1; i \le 4; i++)
121
           if (bak[i].num != bak[i+1].num+1) return false;
122
        return true;
123
下面是比较部分:
 237
                  if (ml < yl) return 1;
 238
       else {
 239
                       if (ml == yl)
 240
                           return check();
 241
                       else
 242
                           return -1;
243
                  }
Check 部分为同类型比较,具体如下:
15 bool check()
16 □{
17
       int i ,type , top , s1 , s2;
18
       bool ord1[6] , ord2[6];
19
       int p1 = 0, p2 = 0, q1 = 0, q2 = 0;
20
       if ((ml == 1) || (ml == 2)) type = 1;
21 🖨
         else {
22
           if ((ml == 4) || (ml == 9)) type = 2;
23
             else if ((ml == 7) || (ml == 8)) type = 3;
24
              else type = 4;
25
         1
26 b switch (type) {
27
         case 1 : {
28
           if (b[1].num > bak[1].num) return true;
29
             else return false;
30
           break;
31
         case 2 : {
32
33
           top = 1;
34
           while (b[top].num == bak[top].num) top++;
35
           if (b[top].num > bak[top].num) return true;
36
             else return false;
37
           break;
38
         }
```

```
39 白
         case 3 : {
40
           memset(ord1, true, sizeof(ord1));
41
           memset (ord2, true, sizeof (ord2));
42
           p1 = 1;
           while (b[p1].num != b[p1+1].num) { p1++;ord1[p1] = false; }
43
44
           p2 = 1;
45
           while (bak[p2].num != bak[p2+1].num) { p2++;ord2[p2] = false; }
46
           if (ml == 7) {
47
             q1 = p1+1;
48
             while (b[q1].num != b[q1+1].num) { q1++;ord1[q1] = false; }
49
             q2 = p2+1;
50
             while (bak[q2].num != bak[q2+1].num) { q2++;ord2[q2] = false; }
51
             if (b[p1].num > bak[p2].num) return true;
52
               else {
53
                 if (b[p1].num == bak[p2].num) {
54
                   if (b[q1].num > bak[q2].num) return true;
55
                     else {
56
                        for (i = 1; i \le 5; i++)
57
                         if (!ord1[i]) break;
58
                        s1 = b[i].num;
59
                        for (i = 1; i \le 5; i++)
60
                         if (!ord2[i]) break;
61
                        s2 = bak[i].num;
62
                        if (s1 > s2) return true;
63
                              else return false;
64
                           }
65
                    }
66
              }
67
              }
68
            else
69
70
               if (b[p1].num > bak[p2].num) return true;
71
                  else {
72
                    if (b[p1].num == bak[p2].num) {
73
                      top = 1;
74
                      while (b[top].num == bak[top].num) top++;
75
                         if (b[top].num > bak[top].num) return true;
76
                           else return false;
77
                      }
78
                    else return false;
79
80
             }
81
             break;
82
           }
83
          case 4 : {
           s1 = 0;
84
85
           for (i = 2; i \le 14; i++)
86
             if (h[i] >= 3) s1 = i;
```

```
memset (h, 0, sizeof (h));
87
          for (i = 1; i \le 5; i++)
88
89
            h[b[i].num]++;
90
          s2 = 0:
91
          for (i = 2; i \le 14; i++)
            if (h[i] >= 3) s2 = i;
92
93
          if (s2 > s1) return true;
94
            else return false;
95
          break;
96
               }
97
          }
98
    -}
```

上述可以看做是推理引擎部分,解释部分如下:

```
init();
251
         memset(hash, true, sizeof(hash));
252
         translate();
253
         win = 0;
254
        int i , j;
255
         poke tmp;
256
         for (i = 1; i \le 5; i++) { bak[i] = me[i]; b[i] = bak[i]; }
257
         for (i = 1; i \le 4; i++)
258
           for (j = i+1; j \le 5; j++)
259
             if ((b[i].num < b[j].num)||
260 阜
               ((b[i].num == b[j].num) &&(b[i].color > b[j].color))) {
261
                 tmp = b[i];b[i] = b[j];b[j] = tmp;
262
              }
263
         sort();
264
        ml = calc();
265
         work();
266
         win = win/total;
         printf("%d\n",ml);
267
268
         printf("%.4f\n",win);
269
         if (win > 0.7) printf("You can put All your money!");
270
         if (win < 0.3) printf("Give it up");</pre>
271
         else printf ("Try it!Anything!");
272
         return 0;
```

Win 为获胜概率, ml 为自己牌的优先级(即类型),由此可以得到我们需要的一些信息,输入格式如下:

```
XX 3C 5D 4H 6H (别人的牌, XX 代表不知道)
8S 10D 10S 8H 8C (自己的牌)
输出如下:
```

```
■ D:\Backup\复旦本科\大四dog上\AI\AI.Expert-System\poke.exe

3
1.00000
You can put All your money!Try it!Anything!
■
```

## 感想与题材由来:

这次做专家系统不像去年,一定程度限定了范围做几何题,本来觉得反而是好事,我可以做我感兴趣的,本来想做动漫或者 nba 相关的, nba 数据都找到了,但突然发现不清楚这个专家系统是用来干啥的, nba 相关,我难道会去问哪个球员什么时候拿多少分这种问题,总感觉这样的专家系统毫无推理过程(即使是基于规则的那种简单的 if else 判断推理,或者简单的 DFS 或者 BFS,这里习惯用前向推理和后向推理),这样的系统总感觉直接交给别人怎么用 sql 就好了,动漫相关则推理部分十分复杂,之间的关系虽然我觉得自己就算不是专家也还可以,但总结出来的规律太难数据化。

这时我陷入了僵局,一直在找话题,后来我借了同学去年的报告,就是做几何题,由于这个挺难的,所以他做的很简单,就是只做全等和相似的证明,而且是非常狭隘的两个确定的三角形之间全等和相似的判断(必须是 ABC 和 DEF 相似或全等),可以认为就是教科书式的教你用公理证明相似全等,做法就是列出一些公理,即 Rule,然后通过 Rule 条件的匹配来做前向推理,然后看是否能找到结论。

然后我想想了,普通的+,-,\*,\可以算是规则吗? DFS 或者 BFS 可以认为是对+,-,\*,\的前向推理,结论就是值为 24,类别下那么我以前写的 24点是否可以认为是一个专家系统? 然后我觉得这个游戏太 1ow 了,我想到了自己比较喜欢玩日麻,麻将几向听的判定以及役种的判定涉及了大量的规则(胡牌型大致 3 类,23333,2222222,国士无双,役种更是十分丰富),这个做成一个专家系统似乎还是可以,但这个写代码好像一个晚上不好赶出来,然后就想到了扑克,梭哈这种牌型可以看成是麻将役种的简化版,由于可以全部规约成数字比较,不像麻将需要考虑字牌等因素(字牌可以普通用,也可以当和大三元,小三元,大四喜,小四喜,字一色等役种)。

所以最后就决定做这个了,当然如果有时间,还是觉得要把麻将那个好好做个,其实把那个部分做好,就可以做一个简单的麻将游戏或者 app 了。说实话梭哈可以说是上次玩大概已经好几年了,完全称不上高手,麻将相对而已还是个兴趣爱好,可以认为是所谓的"专家",可以提供一些意见,如果写麻将 AI,想法也比较多,从牌效或者防守等角度,而梭哈只能局限于单纯的比大小了,不过简单也是最终选择做这个原因。