Mid-term Project Report

Group 8 鄭余玄、謝昀佐、陳令原

1 團隊合作

Mid-term project 因為我們這組決定一定要使用版本管理系統 git (圖1) 方便管理, 所以最後選擇在 GitHub 上開一個 private repo, 首先是因為這是作業,所以用 private 就不會被找到,而且如果交完作業,還可以開源讓大家來使用。

39adc366 chengscott 11/17/2016 1:33:23 PM e10c1041 chengscott 11/17/2016 10:40:34 AM 18da4259 chengscott 11/15/2016 10:47:46 PM e90d77f1 chengscott 11/16/2016 7:26:55 PM e90d77f1 chengscott 11/16/2016 12:31:28 PM e9de08b chengscott 11/16/2016 12:51:28 PM de2a4474 chengscott 11/13/2016 69:0935 PM bfa24b55 chengscott 11/13/2016 8:11:46 PM bfa24b55 chengscott 11/13/2016 8:11:46 PM e8ced58a4 chengscott 11/12/2016 8:11:46 PM e8ced58a4 chengscott 11/12/201

Figure 1: git VCS

2 理論運用

蒙地卡羅樹狀搜尋(Monte Carlo Tree Search)會導致一種一維隨機漫步 [1]。 因為以前有組員寫過隨機漫步的經驗,所以稍唯有一些了解。 在考慮機率空間 (Ω, \mathcal{F}, P) 和可測空間 (S, Σ) 之下,蒐集所有在拓樸空間 T 中的 X 隨機變數。 程式只會進行有限步運算,因此考慮有限機率測度 S^k ,在合適的拓樸限制下,可以用相容的有限維機率分佈來定義這個隨機過程。

樹狀搜尋過程則是非常簡單,共分成 Selection、Simulation、Expansion和 Backpropogation 四個階段。 這四個階段實際是如何實做的,在實驗那

個段落會有説明。 在 Simulation 階段,我們參考威脅空間搜尋 [2] 的想法,要產生一場勝利的棋局充分必要條件是產生兩個以上的威脅。 這其實十分直觀,而該篇論文也對威脅稍做分類整理,我也整理出類似的公式: ϕ stands for $AI(\psi)$ or $Opponent(\varphi)$

$$\phi(4) = \phi(4, 1) + \phi(4, 2)$$

$$\phi(3, 1) \cong \phi(4, 2)$$

$$\phi(2, 1) \cong \phi(3, 2)$$

 ϕ wins if $\phi(\geq 5) > 0$; otherwise, find $\arg\max\{\phi(4,1),[\phi(3,1)]+[\phi(3,1)]\}$. 此外,UCT-child 則是使用常見公式 $\arg\max\{\frac{w_i}{n_i}+\sqrt{\frac{2\log\sum_i n_i}{n_i}}\}$,原因在實驗也有詳細説明。

Figure 2: mcts.cpp: Line 98

```
Node ComputeTree(Go go) {
       auto start_time = high_resolution_clock::now();
       Node* node = new Node(go);
       while (true) {
               while (!node->hasMoves() && node->hasChildren()) {
                       node = node->GetUCTChild();
                       go.Move(node->getMove());
               }
               // Expansion
                if (node->hasMoves()) {
                       Position move = node->getExpandedMove();
                       node = node->AddChild(move, go);
                // Simulation
               while (go.Judge() == GGCheersBar::On) go.Simulation();
               // Backpropogation
               Node* node_parent = node->getParent();
               while (node_parent != nullptr) {
                       node->Update(go.Judge());
                       node = node parent;
                       node_parent = node->getParent();
               }
               auto end time = high resolution clock::now();
                double dt = 1.e-9*duration_cast<nanoseconds>(end_time - start_time).count();
               if (dt > THRESHOLD TIME) break;
       return *node;
```

3 實做過程

MCTS 會運用到大量的節點展開,因此我們選用 C/C++ 來實做核心功能,目的是為了透過越底層的指標操作,來減低計算複雜度的常數。 而棋盤顯示部份則是用 HTML5 和 JavaScript 來完成,中間希望藉由 socket 來建立連線,就不用重複計算展開的節點。 當初構想是可以讓核心的 C程式遠端跑在效能更到的電腦上,不過因為後來老師宣佈不能連上網路,所以也就做罷。 這套系統架構的規劃是非常有彈性的,假如今天有新的棋盤外觀模組,則只需要抽換前端即可,核心判斷程式完全照常運作。 此外,若考慮人和人或 AI 之間的連線,之需要針對中間層 socket 做適當的改變,其他部份一樣是照舊。 而且在這規劃之下,組員之間分工可以較明確。

主程式整體結構上,雖然要求效能,但是 Donald Knuth 說過,過早的優化是邪惡的 [3],因此開發時主要是避免一些 overhead 和降低演算法複雜度。 所有物件皆有良好的封裝,也有參考一些設計模式,像是 Strategy模式等等,以及盡量去遵守 S.O.L.I.D. 原則。 所有程式碼,像是程式變數命名、物件區塊順序等細節皆有按照 Google Coding Style [4],讓我們這組開發上有一致的規範。

此外,MCTS 也十分著重隨機性,從前述的理論就可以略知一二。 但是 C/C++ 所提供亂數函式庫是惡名昭彰的不隨機,因此特別選用了 C++11 提供的 mersenne twister engine (mt19937) 去做隨機分佈。

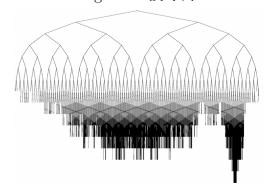
4 實驗

在開始實做這份專案之前,我們參考了許多篇論文。 但是許多篇論文總是聲稱某些參數被控制的情況下,MCTS 則可以收斂,但至於是否能有效的收斂則是一個問題。 (因為題目規定 10 秒內完成計算,但是參考許多案例,要得到一般好的結果,通常需要約是四十秒左右) 當然,計算時間及複雜度往往是依問題的限制條件多寡而有所不同 [5]。 因此就實際而言,許多參數都只能藉由不斷猜測、嘗試和實驗而得到的。 所以專案大部分的時間,都是在對常數和細節微調。

經過幾次的實驗之後,蒙地卡羅的搜尋樹通常會長成圖3,但是這種樹非常容易形成混沌系統[6]。一旦變成混度系統,因為成長參數會太大,而且導致非常容易崩塌(MCTS的隨機性更是會突顯這件事)。實驗上則是更困難,因為一旦初始條件微調,結果就會有極大的擾動。

MCTS 主要困難的地方是在權衡 exploration 和 exploitation 的比例。如果只仰賴隨機性,則程式需要展開更多的節點,以時間換取空間。 但是

Figure 3: 搜尋樹



因為限時 10 秒,所以勢必要加入更多 exploitation 的成份。 原本有考慮是否要針對現有的「必勝」棋譜去做匹配,考慮複雜度的情況,是可以負荷的, 但是當我們完成「naive」版本的 MCTS 時,我們就知道不需要做了。 參考圖 4 ,如果對照一下常見棋譜,到第八步以前是所謂的「溪月」開局[7]。 也就是說其實光是只靠 exploration 就可以計算出良好的位置,如果在加上更多 domain knowledge 的 exploitation,那更是如虎添翼。 因此後來就不打算去匹配棋譜。

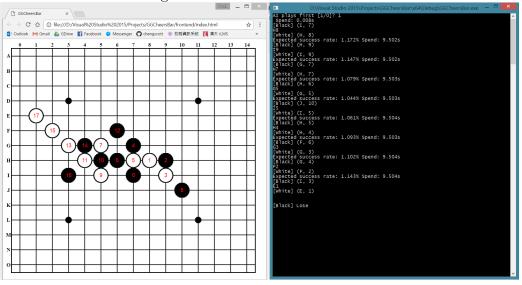
但是當 exploitation 成份越來越多時,情況就會變得如圖 5。 也就是 說程式過度著重策略,而忽略了探索導致出現非常保守的局面。 而且 我們還發現,若是在 Simulation 階段使用 exploitation,則節點展開越 深,exploitation 影響力越低。 從直觀來說,很顯然展開越多,則探索 (exploration) 越多; 就計算而言,展開越深則策略的權重影響更小,因 為很多權重小的和可能大過一個大權重的。

再不斷調整策略以後,我們最終的版本是在 Selection 部份加强 exploitation,而 Simulation 則側重 exploration,讓 MCTS 有更多探索的可能性。 最終的這個版本我們則稱它「Achilles」,因為他的策略就如同阿基里斯的後腳跟一樣致命。

最後我們拿同一支 AI 對弈,結果如圖 6。 因為繳交期限的緣故,所以最後沒有再做更深入的探討,不過我們猜測那是納許均衡的結果,或許遊戲已經達到一種平衡。

5 效能調校

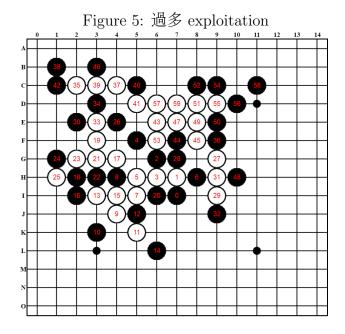
除了程式實做驗證理論以外,我們還有對演算法做效能評估(圖 7)。 MCTS 四個主要階段最消耗資源的是 Backpropogation 中的計算 UCT, 佔 Figure 4: 前期為「溪月」開局法



了將近九成的資源。 原本打算使用一維線段樹來維護操作,降低時間複雜度,但是因為組員不熟悉此資料結構而作罷。 此外,每當程式在計算時,非常仰賴 CPU 運算資源。 但是組員們因為技術上的困難,對於多線程編程並不是很熟悉,因此就只能針對實做細節調校。

References

- [1] F. Xie, H. Nakhost, and M. Müller, "A local monte carlo tree search approach in deterministic planning," in *Proc. of Twenty-Fifth AAAI Conference on Artificial Intelligence*, San Francisco, California, August 2011, pp. 1832–1833.
- [2] "Go-moku and threat-space search," http://vanilla47.com/PDFs/Gomoku Renju Pente/go-moku-and-threat.pdf.
- [3] D. Knuth, "Turing award lecture," Communications of the ACM, vol. 17, no. 12, p. 671, December 1974.
- [4] "Google c++ style guide," https://google.github.io/styleguide/cppguide.html.



- [5] C. B. Browne, E. Powley, and D. Whitehouse, "A survey of monte carlo tree search methods," *IEEE TRANSACTIONS ON COMPUTATIONAL INTELLIGENCE AND AI IN GAMES*, vol. 4, no. 1, pp. 1–43, March 2012.
- [6] T.-Y. L. J. A. Yorke, "Period three implies chaos," *The American Mathematical Monthly*, vol. 82, no. 10, pp. 985–992, December 1975.
- [7] T. Corporation, *Gomoku / Renju*, 1st ed. Intelligent Software, Ltd., 1983.

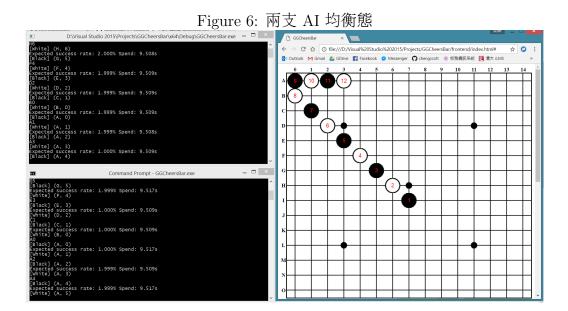


Figure 7: 效能瓶頸

