Game Theory Homework 2 Report

311551094 資科工碩一 廖昱瑋

− 、Code

定義一個 class 名為 Player,裡面變數有 player 的 id、他個人的 utility matrix、他對於對手的 belief 及他的 payoff。其中,於 calculate_payoff 函數計算 payoff。

```
private:
    unsigned int id;
    std::array<std::array<int, 2>, 2> utility;
    std::array<double, 2> belief;
    std::array<double, 2> payoff;

void calculate_payoff() {
        if (id == 1){
            payoff[0] = belief[0] * utility[0][0] + belief[1] * utility[0][1];
            payoff[1] = belief[0] * utility[1][0] + belief[1] * utility[1][1];
        }
        else if (id == 2){
            payoff[0] = belief[0] * utility[0][0] + belief[1] * utility[1][0];
            payoff[1] = belief[0] * utility[0][1] + belief[1] * utility[1][1];
        }
        return;
}
```

```
public:
    Player(unsigned int player_id, std::array<std::array<int, 2>, 2> game, std::array<double, 2> init_belief) {
    id = player_id;
        std::copy(std::begin(game), std::end(game), std::begin(utility));
        std::copy(std::begin(init_belief), std::end(init_belief), std::begin(belief));
        calculate_payoff();
}
```

初始的 belief 以 pseudo random function 產生,player 中兩個 strategies 的 belief 加總為 1000,且型別為 float。

```
struct Belief {
    float strategy_1;
    float strategy_2;
};

Belief random_belief() {
    //return initial belief range in [0, 1000] and the sum of 2 stratgy's believes is 1000
    Belief init_belief;
    init_belief.strategy_1 = (float)(rand() % 1000) + ((float)rand()/(float)(RAND_MAX));
    init_belief.strategy_2 = 1000 - init_belief.strategy_1;
    return init_belief;
}
```

這次作業總共有9小題,程式中一開始會先請使用者輸入想解哪一題。為了方便解釋,以這邊以Q1為例,其他 questions 只是輸入的 utility matrix 不同。先宣告兩個 Player object player1 及 player2,參數依序為 id、utility matrix 及初始 belief。接著進行 game。

```
case 1: {    //Q1: One pure-strategy Nash Equilibrium
    Player player1(1, {{{-1, 1}, {0, 3}}}, {player1_init_belief.strategy_1, player1_init_belief.strategy_2});
    Player player2(2, {{{-1, 0}, {1, 3}}}, {player2_init_belief.strategy_1, player2_init_belief.strategy_2});
    game_run(player1, player2);
}
break;
```

game_run 函數中,會先 print 出兩個 players 當前的 belief 及 payoff,再以 payoff 決定這輪的 best response,最後用對手的 best response 更新自己的 belief 及 payoff。不斷的重複做迴圈,收斂條件為兩個 players 的 best response 1000 回合都沒改變或該 game 進行超過 3000 回合。

```
void game_run(Player& player1, Player& player2) {
   BestReponse best_response;
   BestReponse pre_best_response;
   int iter = 1;
   int converge_count = 0;
   while(converge_count < 1000 && iter <= 3000) {
       std::cout << "Iteration: " << iter << std::endl;</pre>
       player1.print_belief_payoff();
       player2.print_belief_payoff();
       best_response.p1 = player1.respond();
       best_response.p2 = player2.respond();
       std::cout << "best_response.p1 << ' ' << best_response.p2 << std::endl;</pre>
       player1.update_belief(best_response.p2);
       player2.update_belief(best_response.p1);
       if(pre_best_response.p1 == best_response.p1 && pre_best_response.p2 == best_response.p2)
          converge_count++;
          converge_count = 0;
       pre_best_response.p1 = best_response.p1;
       pre_best_response.p2 = best_response.p2;
       iter++;
       std::cout << "----" << std::endl;</pre>
   return;
```

update_belief、respond 及 print_belief_payoff 函數定義如下,值得注意的是在 respond 中,若 player 的兩個 payoff 相同,就隨機選擇 best response;以及在 update belief 中,除了更新 belief,還會更新計算 payoff。

二、Questions

1. One Pure-Strategy Nash Equilibrium

這個 game 會收斂到 pure-strategy NE (r_2, c_2) 。設 player1's belief (a, b)、player2's belief (c, d),則 player1's payoff 為 (-a+b, 3b)、player2's payoff 為 (-c+d, 3d),因 a, b, c, d 皆為非負的 float,兩 players 的 best response 永遠都是 (r_2, c_2) 。下圖為程式執行範例,左圖為起始點,右圖為結束點。

2. Two or More Pure-Strategy NE

這個 game 有可能收斂到兩個 pure-strategy NE $(r_1, c_1) \cdot (r_2, c_2)$,也有可能在 $(r_1, c_2) \cdot (r_2, c_1)$ 之間一直跳,收斂到 mixed-strategy NE, $P(r_1) = \frac{1}{2}$ 、

$$P(r_2) = \frac{1}{2} \cdot P(c_1) = \frac{1}{2} \cdot P(c_2) = \frac{1}{2} \circ$$

(1) 收斂到 pure-strategy NE (r_1, c_1) , 自從 game 進入到 (r_1, c_1) 後,兩個 players 的 payoff 變動皆為(+2, 0), 這會使得接下來所有回合都選擇 (r_1, c_1) 。

```
Iteration: 1075
player1's belief: 520.28 1553.72
player1's payoff: 2594.28 4661.16
player2's belief: 537.50 1536.50
player2's payoff: 2611.50 4609.50
best response: 1 1

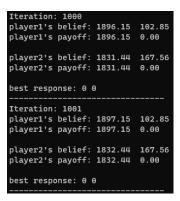
Iteration: 1076
player1's belief: 520.28 1554.72
player1's payoff: 2595.28 4664.16
player2's belief: 537.50 1537.50
player2's payoff: 2612.50 4612.50
best response: 1 1
```

(2) 收斂到 pure-strategy NE (r₂, c₂), 自從 game 進入到(r₂, c₂)後,兩個 players 的 payoff 變動皆為(+1, +3), 這使得接下來所有回合都選擇 (r₂, c₂)。

(3) 收斂到 mixed-strategy NE,如果起始 belief 接近 $P(r_1) = \frac{1}{2} \cdot P(r_2) = \frac{1}{2} \cdot P(c_1) = \frac{1}{2} \cdot P(c_2) = \frac{1}{2}$,但有些微不同,則會造成結果於 $(r_1, c_2) \cdot (r_2, c_1)$ 之間一直跳。因為各 player 之內的初始 payoff 差值小於 1,在 best response 為 $(r_1, c_2) \cdot (r_2, c_1)$ 狀況下,都是造成比較小的 payoff 再加 1,這樣上一輪 payoff 較大的一方在下一輪會變成比較小,如此不斷循環,最後結果為 mixed-strategy NE。

3. Two or More Pure-Strategy NE (Conti.)

這個 game 會收斂到 pure-strategy NE (r_1, c_1) 。設 player1's belief (a, b)、player2's belief (c, d),則 player1's payoff 為 (a, 0)、player2's payoff 為 (c, 0),因 a, c 為非負的 float,players 的 best response 會很快的收斂到 (r_1, c_1) 。



4. Mixed-Strategy Nash Equilibrium

這個 game 會收斂到 mixed-strategy NE, $P(r_1) = \frac{4}{5} \cdot P(r_2) = \frac{1}{5}$ 、

 $P(c_1) = \frac{1}{2} \cdot P(c_2) = \frac{1}{2} \circ$ Best response 為 (r_1, c_2) 時,player1 的 payoff 變動為(+2, 0)、player2 的 payoff 變動為(+1, 0),直至 player2 best response 變為 c_1 。在 best response 為 (r_1, c_1) ,player1 的 payoff 變動為(0, +2)、player2 的 payoff 變動為(+1, 0),直至 player1 best response 變

為 r_2 。在 best response 為 (r_2, c_1) , player1 的 payoff 變動為(0, +2)、 player2 的 payoff 變動為(0, +4),直至 player2 best response 變為 c_2 。在 best response 為 (r_2, c_2) ,player1 的 payoff 變動為(+2, 0)、player2 的 payoff 變動為(0, +4),直至 player1 best response 變為 r_1 。所以又回到了 (r_1, c_2) ,進入無限輪迴。依據以上四種 best response 下 payoff 的變動程度,可得 best response 機率為 $P(r_1) = \frac{4}{5}$ 、 $P(r_2) = \frac{1}{5}$ 、 $P(c_1) = \frac{1}{2}$ 、 $P(c_2) = \frac{1}{2}$ 。

5. Best-Reply Path

這個 game 會收斂到 mixed-strategy NE, $P(r_1) = \frac{1}{2} \cdot P(r_2) = \frac{1}{2}$ 、

 $P(c_1)=\frac{1}{2} \cdot P(c_2)=\frac{1}{2} \circ$ Best response 為 (r_1,c_1) 時,player1 的 payoff 變動為(0,+1)、player2 的 payoff 變動為(+1,0),直至 player1 best response 變為 r_2 。在 best response 為 (r_2,c_1) ,player1 的 payoff 變動為(0,+1)、player2 的 payoff 變動為(0,+1),直至 player2 best response 變為 c_2 。在 best response 為 (r_2,c_2) ,player1 的 payoff 變動為(+1,0)、player2 的 payoff 變動為(0,+1),直至 player1 best response 變為 r_1 。在 best response 為 (r_1,c_2) ,player1 的 payoff 變動為(+1,0)、player2 的 payoff 變動為(+1,0),直至 player1 的 payoff 變動為(+1,0)、player2 的 payoff 變動為(+1,0),直至 player2 best response 變為 c_1 。所以又回到了 (r_1,c_1) ,進入無限輪迴。依據以上四種 best response 下 payoff 的變動程度,可得 best response 機率為 $P(r_1)=\frac{1}{2} \cdot P(r_2)=\frac{1}{2} \cdot P(c_1)=\frac{1}{2} \cdot P(c_2)=\frac{1}{2}$ 。

6. Pure-Coordination Game

這個 game 有可能收斂到兩個 pure-strategy NE $(r_1, c_1) \cdot (r_2, c_2)$,也有可能在 $(r_1, c_2) \cdot (r_2, c_1)$ 之間一直跳,收斂到 mixed-strategy NE, $P(r_1) = 1$

$$\frac{1}{2} \cdot P(r_2) = \frac{1}{2} \cdot P(c_1) = \frac{1}{2} \cdot P(c_2) = \frac{1}{2} \circ$$

(1) 收斂到 pure-strategy NE (r_1, c_1) , 自從 game 進入到 (r_1, c_1) 後,兩個 players 的 payoff 變動皆為(+10, 0), 這會使得接下來所有回合都選 擇 (r_1, c_1) 。

(2) 收斂到 pure-strategy NE (r_2, c_2) , 自從 game 進入到 (r_2, c_2) 後,兩個 players 的 payoff 變動皆為(0, +10), 這使得接下來所有回合都選擇 (r_2, c_2) 。

(3) 收斂到 mixed-strategy NE,如果起始 belief 接近 $P(r_1) = \frac{1}{2} \cdot P(r_2) = \frac{1}{2} \cdot P(c_1) = \frac{1}{2} \cdot P(c_2) = \frac{1}{2}$,但有些微不同,則會造成結果於 (r_1, c_2) 、

 (r_2,c_1) 之間一直跳。因為各 player 之內的初始 payoff 差值小於 10,在 best response 為 (r_1,c_2) 、 (r_2,c_1) 狀況下,都是造成比較小的 payoff 再加 10,這樣上一輪 payoff 較大的一方在下一輪會變成比較小,如此不斷循環,最後結果為 mixed-strategy NE。

7. Anti-Coordination Game

這個 game 有可能收斂到兩個 pure-strategy NE $(r_1, c_2) \cdot (r_2, c_1)$,也有可能在 $(r_1, c_1) \cdot (r_2, c_2)$ 之間一直跳,收斂到 mixed-strategy NE, $P(r_1)$ =

$$\frac{1}{2} \cdot P(r_2) = \frac{1}{2} \cdot P(c_1) = \frac{1}{2} \cdot P(c_2) = \frac{1}{2} \circ$$

(1) 收斂到 pure-strategy NE (r₁, c₂), 自從 game 進入到(r₁, c₂)後, player1 的 payoff 變動為(+1,0), player2 的 payoff 變動為(0,+1), 這會使得接下來所有回合都選擇(r₁, c₂)。

Iteration: 1
player1's belief: 25.77 974.23
player1's payoff: 974.23 25.77

player2's belief: 345.55 654.45
player2's payoff: 654.45 345.55

best response: 0 0

Iteration: 2
player1's belief: 26.77 974.23
player1's payoff: 974.23 26.77

player2's belief: 346.55 654.45
player2's payoff: 654.45 346.55

best response: 0 0

```
Iteration: 1309
player1's belief: 334.77 1973.23
player1's payoff: 1973.23 334.77

player2's belief: 1653.55 654.45
player2's payoff: 654.45 1653.55

best response: 0 1

Iteration: 1310
player1's belief: 334.77 1974.23
player1's payoff: 1974.23 334.77

player2's belief: 1654.55 654.45
player2's payoff: 654.45 1654.55
best response: 0 1
```

(2) 收斂到 pure-strategy NE (r₂, c₁), 自從 game 進入到(r₂, c₁)後, player1 的 payoff 變動為(0,+1), player2 的 payoff 變動為(+1,0), 這使得接下來所有回合都選擇(r₂, c₁)。

```
Iteration: 1
player1's belief: 619.47
player1's payoff: 380.53
player1's payoff: 380.53
player2's belief: 592.20
best response: 1
Iteration: 2
player1's belief: 619.47
player1's belief: 619.47
player2's belief: 592.20
player1's belief: 592.20
player1's belief: 592.20
player2's belief: 592.20
player2's payoff: 408.80
player2's payoff: 408.80
best response: 1
```

(3) 收斂到 mixed-strategy NE,如果起始 belief 接近 $P(r_1) = \frac{1}{2} \cdot P(r_2) = \frac{1}{2} \cdot P(c_1) = \frac{1}{2} \cdot P(c_2) = \frac{1}{2}$,但有些微不同,則會造成結果於 $(r_1, c_1) \cdot (r_2, c_2)$ 之間一直跳。因為各 player 之內的初始 payoff 差值小於 1,在 best response 為 $(r_1, c_1) \cdot (r_2, c_2)$ 狀況下,都是造成比較小的 payoff 再加 1,這樣上一輪 payoff 較大的一方在下一輪會變成比較小,如此不斷循環,最後結果為 mixed-strategy NE。

8. Battle of the Sexes

這個 game 有可能收斂到兩個 pure-strategy NE $(r_1, c_1) \cdot (r_2, c_2)$,也有可能在 $(r_1, c_2) \cdot (r_2, c_1)$ 之間一直跳,收斂到 mixed-strategy NE, $P(r_1) = \frac{3}{5} \cdot P(r_2) = \frac{2}{5} \cdot P(c_1) = \frac{2}{5} \cdot P(c_2) = \frac{3}{5} \circ$

(1) 收斂到 pure-strategy NE (r₁, c₁), 自從 game 進入到(r₁, c₁)後, player1 的 payoff 變動為(+3, 0), player2 的 payoff 變動為(+2, 0), 這會使得接下來所有回合都選擇(r₁, c₁)。

(2) 收斂到 pure-strategy NE (r₂, c₂), 自從 game 進入到(r₂, c₂)後, player1 的 payoff 變動為(0, +2), player2 的 payoff 變動為(0, +3), 這使得接下來所有回合都選擇(r₂, c₂)。

(3) 收斂到 mixed-strategy NE,如果起始 belief 接近 $P(r_1) = \frac{3}{5}$ 、 $P(r_2) = \frac{2}{5}$ 、 $P(c_1) = \frac{2}{5}$ 、 $P(c_2) = \frac{3}{5}$,但有些微不同,則會造成結果於 (r_1, c_2) 、 (r_2, c_1) 之間一直跳。因為各 player 之內的初始 payoff 差值小於 2,在 best response 為 (r_1, c_2) 、 (r_2, c_1) 狀況下,都是造成比較小的 payoff 再加 2 或 3,這樣上一輪 payoff 較大的一方在下一輪會變成比較小,如此不斷循環,最後結果為 mixed-strategy NE。

9. Stag Hunt Game

這個 game 有可能收斂到兩個 pure-strategy NE $(r_1, c_1) \cdot (r_2, c_2)$,也有可能在 $(r_1, c_2) \cdot (r_2, c_1)$ 之間一直跳,收斂到 mixed-strategy NE, $P(r_1)$ =

$$\frac{1}{2} \cdot P(r_2) = \frac{1}{2} \cdot P(c_1) = \frac{1}{2} \cdot P(c_2) = \frac{1}{2} \cdot e$$

(1) 收斂到 pure-strategy NE (r₁, c₁), 自從 game 進入到(r₁, c₁)後, 兩個 players 的 payoff 變動皆為(+3, +2), 這會使得接下來所有回合都選擇(r₁, c₁)。

Iteration: 1000
player1's belief: 1975.86
player2's belief: 1646.41
best response: 0 0

Iteration: 1001
player1's belief: 1976.86
player2's payoff: 4939.23
player2's payoff: 4939.23

Iteration: 1001
player1's belief: 1976.86
player2's belief: 1647.41
player1's payoff: 4942.23
best response: 0 0

(2) 收斂到 pure-strategy NE (r_2, c_2) , 自從 game 進入到 (r_2, c_2) 後, 兩個 players 的 payoff 變動皆為(0, +1), 這使得接下來所有回合都選擇 (r_2, c_2) 。

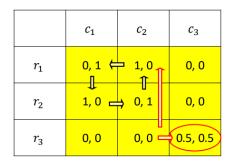
(3) 收斂到 mixed-strategy NE,如果起始 belief 接近 $P(r_1) = \frac{1}{2} \cdot P(r_2) =$

 $\frac{1}{2}$ 、 $P(c_1) = \frac{1}{2}$ 、 $P(c_2) = \frac{1}{2}$,但有些微不同,則會造成結果於 (r_1, c_2) 、 (r_2, c_1) 之間一直跳。因為各 player 之內的初始 payoff 差值小於 1,在 best response 為 (r_1, c_2) 時,player1 payoff 變動為(0, +1),player2 payoff 變動為(+3, +2);在 best response 為 (r_2, c_1) 時,player1 payoff 變動為(+3, +2),player2 payoff 變動為(0, +1)。可以觀察出所有 cases 都是較小的 payoff 比較大 payoff 再多加 1,這樣上一輪 payoff 較大的一方在下一輪會變成比較小,如此不斷循環,最後結果為 mixed-strategy NE。



10. Observation and Conclusion

Fictious play 不是永遠都可以找到 NE,假設 utility matrix 如下圖。



pure-strategy NE 為 (r_3, c_3) ,mixed-strategy NE 為 $P(r_1) = \frac{1}{3} \cdot P(r_2) =$

$$\frac{1}{3} \cdot P(r_3) = \frac{1}{3} \cdot P(c_1) = \frac{1}{3} \cdot P(c_2) = \frac{1}{3} \cdot P(c_3) = \frac{1}{3} \cdot P(c_3)$$

一旦 fictious play 進入了 (r_1, c_1) 、 (r_2, c_1) 、 (r_2, c_2) 、 (r_1, c_2) 任何一個 state,他就會一直無限的被困在這個 infinite-loop 中,沒有辦法到達 pure-strategy NE (r_3, c_3) ,同時他也不會收斂到 $P(r_1) = \frac{1}{3}$ 、 $P(r_2) = \frac{1}{3}$ 、

$$P(r_3) = \frac{1}{3} \cdot P(c_1) = \frac{1}{3} \cdot P(c_2) = \frac{1}{3} \cdot P(c_3) = \frac{1}{3} \cdot P(c_3)$$