

Игра по типу сороконожки

Двое играют в следующую простую разновидность покера.

Сначала первый игрок берёт карту из колоды (карта с равными вероятностями может быть красной или чёрной), смотрит на неё. После чего может вскрыться или удвоить ставку. Если ставка удвоена, то второй либо просит показать карту, либо сбрасывает её обратно в колоду. Если карта чёрная, то первый платит второму (1 до удвоения или 2 после удвоения), если красная, то, наоборот, второй платит первому 1 или 2 в зависимости наличия удвоения. Если карта сброшена, то второй игрок платит первому рубль.

1. Как выглядит дерево этой игры?

Ответ:

Вначале природа выбирает, какая карта выпадет. Первый игрок знает о том, какая кар-



Рис. 1

та ему досталась, и решает, удвоить ставку или нет. В свою очередь, второй игрок не знает, какая карта у первого, и решает, вскрываться или нет. Поэтому у второго есть информационное множество.

2. Предположим, что оба игрока используют смешанные стратегии в управляемых им вершинах, кроме того, второй игрок верит в то, что находится в верхней вершине с вероятностью ω . Вероятности и веры согласованы между собой. Допустим, что первый игрок с ненулевой вероятностью удваивает в обоих случаях, и данные профили стратегий находятся в равновесии.

Какое соотношение на веру ω второго игрока о нахождении его в верхней вершине выполнено?

Ответ:

$$2\omega - 2(1 - \omega) = -1$$

Если второй игрок верит, что он находится в верхней вершине с вероятностью ω , и в нижней с вероятностью $1 - \omega$ и использует смешанное равновесие, то ему всё равно, как сходится в этом случае. Ожидаемый выигрыш от применения стратегии «вскрыть карты» равен $2\omega - 2(1 - \omega)$, от стратегии сбросить - -1 .

3. Чему равна вера ω второго игрока о нахождении его в верхней вершине?

Ответ: из предыдущего $\omega = 0.25$.

4. Будем считать, что мы находимся в предположениях задачи 2. Пусть вероятность вскрыть карты у второго игрока равна γ , а вероятности повысить удвоить у первого игрока равны α при чёрной карте и β при красной карте (см. рисунок внизу после заданий).

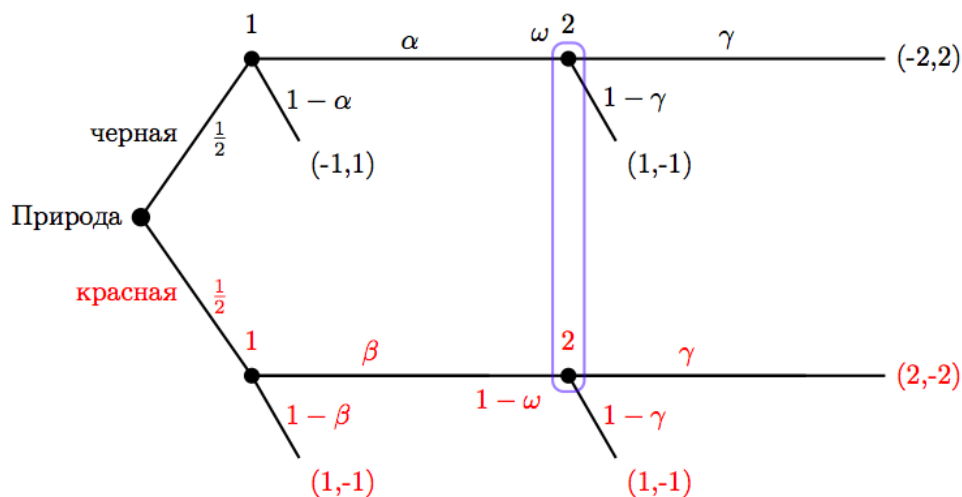


Рис. 2

При каком γ первый игрок будет смешивать свои стратегии при чёрной и красной картах?

Ответ:

$$(2/3, 0)$$

Первый игрок будет смешивать свои стратегии, если ожидаемый выигрыш от использования стратегий «удвоить» или «вскрыть» будет одинаковым. Поэтому мы получаем равенства: $-1 = -2\gamma + (1 - \gamma)$ для чёрной карты и $1 = 2\gamma + (1 - \gamma)$ для красной карты, откуда $\gamma = 2/3$ в первом случае и $\gamma = 0$ во втором.

5. Исходя из предыдущей задачи, мы получаем, что первый игрок не будет смешивать свои стратегии в обоих случаях. Так как мы рассматриваем случай, когда он удваивает в каждом из случаев с ненулевой вероятностью логично предположить, что $\gamma = 2/3$. **Какие значения принимают α и β (Напоминаем, что вера ω второго игрока должна быть согласована с вероятностями попасть в соответствующую вершину.)**

Ответ: $\alpha = 1/3$ (объяснение ниже).

6. $\beta = 1$. Если $\gamma = 2/3$, то $\beta = 1$, так как первому игроку в случае удачной карты будет выгоднее удвоить ставку. Так как вера $\omega = 1/4$, то мы имеем соотношение: $\frac{1/2\alpha}{1/2\beta} = \frac{\omega}{1-\omega}$, откуда $\alpha = 1/3$.

Игра «Координация»

Рассмотрим игру «Координация», изменив начальные данные. Напомним формулировку.

Играют два игрока, у каждого есть две стратегии "выяснить информацию" или "понадеяться на второго". Матрица выигрышей выглядит следующим образом:

$$\begin{pmatrix} & \text{выяснить} & \text{понадеяться} \\ \text{выяснить} & (1-c, 1-c) & (1-c, 1) \\ \text{понадеяться} & (1, 1-c) & (0, 0) \end{pmatrix}$$

Значение c заранее неизвестно. Для первого игрока оно равномерно распределено на отрезке $[0, 1/2]$, для второго - на отрезке $[0, 2/3]$ (на лекции отрезки у игроков были одинаковы). Каждый игрок знает своё значение c и распределение второго.

Положим C_1 (соответственно, C_2) - те значения c , при которых первый (соответственно, второй) игрок выясняет информацию (будем считать, что эти множества измеримы). Кроме того, обозначим через c_1 и c_2 реальные значения издержек для первого и второго игроков.

1. **В каком случае первый игрок будет выяснять информацию? (то есть он не захочет понадеяться на второго игрока).**

Ответ: $1 - c_1 \geq \mathcal{P}(C_2)$. Выигрыш первого игрока от применения стратегии «выяснить» равно $1 - c_1$, от «понадеяться» - $\mathcal{P}(C_2)$ (так как это в точности те случаи, когда второй выясняет).

2. В условиях предыдущей задачи предположим, что оба игрока выбрали поведения для каждого значения параметров (c_1, c_2) так, что

- 1) вероятности $\mathcal{P}_1 = \mathcal{P}(C_1)$ и $\mathcal{P}_2 = \mathcal{P}(C_2)$ определены и не равны 0 или 1;
- 2) система находится в равновесии, то есть при данном выборе поведения никакому игроку невыгодно изменять свою стратегию ни для какого значения c_1, c_2 .

Какие соотношения в этом случае гарантированно выполняются?

Ответ: из предыдущей задачи следует, что первый игрок выясняет информацию только в том случае, если $1 - c_1 \geq \mathcal{P}(C_2) = \mathcal{P}_2 \Leftrightarrow c_1 \leq 1 - \mathcal{P}_2$. Аналогично для второго игрока.

3. Из соотношений, выведенных в предыдущей задаче, получите систему на \mathcal{P}_1 и \mathcal{P}_2 и решите её. **Какие получатся значения?**

Ответ: $\mathcal{P}_1 = 1/2$.

4. $\mathcal{P}_2 = 3/4$. Из распределений и отношения площадей.

5. **Чему равно пороговое значение издержек при котором будет безразлично: искать решение самому или понадеяться на соседа?**

Ответ: $\hat{c}_1 = 1/4, \hat{c}_2 = 1/2$. Из распределений + п. 2.