

# O pewnej regule alokacji jako sposobie inwestowania na giełdzie papierów wartościowych

PAWEŁ GŁADKI

## 1 Podstawowe pojęcia teorii gier dwuosobowych

**Strategia gracza** to reguła określająca wybór przez gracza poszczególnego ruchu. Zbiorem strategii gracza jest zbiór wszystkich możliwych poczynąń, jakie może on wykonać jako swój ruch. **Funkcją wypłat gry** nazywamy funkcję, przyporządkowującą każdej wybranej przez obu graczy parze strategii wypłatę przypadającą graczowi 1, należną od gracza 2. Grą  $G$  w **postaci strategicznej** nazywamy trójkę  $(A, B, \Phi)$ , gdzie  $A$  jest zbiorem strategii gracza 1,  $B$  jest zbiorem strategii gracza 2, zaś  $\Phi = \{\phi_{ij}\}$  jest macierzą wypłat  $\phi_{ij} = \phi(a_i, b_j)$  dla  $i \in \{1, \dots, m\}$ ,  $j \in \{1, \dots, n\}$  określonych dla każdej pary strategii  $(a_i, b_j)$ , gdzie  $a_i \in A$ ,  $b_j \in B$ . Grę  $G$  nazywamy **skończoną**, gdy zbiory  $A$  i  $B$  są skończone. Strategie  $a_1, \dots, a_m$  nazywamy **czystymi** strategiami gracza 1, a  $b_1, \dots, b_n$  - gracza 2, odpowiednio.

**Dolną wartością gry**  $G$  nazywamy liczbę:

$$v_1 = \max_{a \in A} \min_{b \in B} \phi(a, b)$$

**Górną wartością gry**  $G$  nazywamy liczbę:

$$v_2 = \min_{b \in B} \max_{a \in A} \phi(a, b)$$

Strategię  $a_0 \in A$  odpowiadającą dolnej wartości gry  $v_1$  nazywamy **maksiminową** dla gracza 1, a strategię  $b_0 \in B$  odpowiadającą górnej wartości gry  $v_2$  nazywamy **minimaksową** strategią gracza 2. Jeśli dla gry  $G$  zachodzi równość  $v = v_1 = v_2$ , to  $v$  nazywamy **wartością gry**. Strategia  $a_0 \in A$  oraz  $b_0 \in B$  odpowiadające wartości gry (o ile takowa istnieje), noszą nazwę strategii **optymalnych**. Znalezienie strategii optymalnych nazywamy **rozwiązaniem gry**.

Jeśli wartość gry nie istnieje, to gracz chcąc wygrać jak najwięcej, lub przegrać jak najmniej, musi stosować z określoną częstością poszczególne strategie czyste. Mówimy wtedy, że gracz stosuje strategię mieszaną. Zatem strategią **mieszaną** gracza 1 nazywamy rozkład prawdopodobieństwa określony na zbiorze  $A$  strategii gracza 1, odpowiednio strategią mieszaną gracza 2 nazywamy rozkład prawdopodobieństwa określony na zbiorze  $B$  strategii gracza

2. **Zrandomizowaną** strategię gracza 1 określają prawdopodobieństwa  $x(a_i)$ ,  $i \in \{1, \dots, m\}$  z jakimi gracz 1 ma stosować poszczególne swoje strategie czyste  $a_i \in A$ :

$$x(a_i) \geq 0, \quad \sum_{i=1}^m x(a_i) = 1$$

Analogicznie definiujemy zrandomizowaną strategię gracza 2. Jeśli strategia mieszana danego gracza jest rozkładem jednopunktowym  $x(a_i) = 1$ , to staje się strategią czystą. Jeżeli  $G = (A, B, \Phi)$  jest grą skończoną, to grę  $\Gamma = (X, Y, H)$  nazywamy **mieszanym rozszerzeniem** gry  $G$ , przy czym  $X$  jest zbiorem wszystkich strategii mieszanych gracza 1,  $Y$  - gracza 2, zaś  $H$  jest średnią funkcją wypłat określoną wzorem:

$$H(x, y) = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n x(a_i) \phi(a_i, b_j) y(b_j)$$

Ponieważ zbiory  $X$  i  $Y$  są nieskończone, więc dolną  $h_1$  i górną  $h_2$  wartość gry  $\Gamma$  definiujemy następująco:

$$h_1 = \sup_x \inf_y H(x, y)$$

$$h_2 = \inf_y \sup_x H(x, y)$$

## 2 Gry statystyczne

Mówimy, że gra jest **o sumie zerowej**, gdy suma wypłat jest równa zeru - w przeciwnym wypadku mówimy o grze **o sumie niezerowej**. Rozważmy grę dwuosobową o sumie zerowej, gdzie graczami są  $S$  (statystyk) i  $N$  (natura). Grę tę tworzą następujące elementy:  $\Theta$  - przestrzeń zdarzeń, czyli stanów natury,  $\theta$  - stan gracza  $N$ ,  $A$  - zbiór strategii (akcji) gracza  $S$  i  $a$  - decyzja,  $a \in A$ . Zakładamy, że przestrzenie  $\Theta$  i  $A$  są mierzalne i powiedzmy, że przed podjęciem decyzji  $a \in A$  gracz  $S$  obserwuje pewną zmienną losową  $X$ , której rozkład zależy od pewnego parametru  $\theta$  (niekoniecznie znanego), określającego pewien stan gracza  $N$ . Oznaczmy przez  $F(x|\theta)$  dystrybuantę warunkową rozkładu zmiennej losowej  $X$ , którą gracz  $S$  może obserwować.

Zbiór wszystkich wyników prób  $n$ -elementowych nazywamy **przestrzenią prób** i oznaczamy przez  $X$ . Tak więc  $x = (x_1, \dots, x_n) \in X$  jest wektorem wyników eksperymentu. Każdą funkcję  $d : X \rightarrow A$  nazywamy **niezrandomizowaną funkcją decyzyjną**. Zbiór funkcji decyzyjnych oznaczamy symbolem  $D$ . Dla każdego parametru  $\theta \in \Theta$  i dla każdej decyzji  $a \in A$ , liczba  $J(\theta, a)$  jest kosztem, jaki ponosi gracz  $S$  w związku z podjęciem decyzji  $a \in A$  przy ustalonym parametrze  $\theta \in \Theta$  (stanie gracza  $N$ ). Grę określoną jako trójka  $(\Theta, A, J)$  nazywamy **pierwotną grą strategiczną** odpowiadającą statystycznemu

problemowi decyzyjnemu. Funkcję  $R(\theta, d)$  określoną na  $\Theta \times D$  wyrażoną wzorem:

$$R(\theta, d) = EJ(\theta, a) = \int_X J(\theta, a) dF(x|\theta)$$

nazywamy **funkcją ryzyka**. Dla ustalonego parametru  $\theta$  i ustalonej funkcji  $d \in D$  ryzyko  $R(\theta, d)$  jest nieosowe i odgrywa rolę wypłaty w grze pomiędzy graczem  $S$  a graczem  $N$ . Wypłata jest średnim kosztem, jaki ponosi gracz  $S$  stosujący wielokrotnie funkcję decyzyjną  $d \in D$ , gdy parametr  $\theta \in \Theta$ . Trójkę  $(\Theta, D, R)$  nazywamy grą statystyczną.

### 3 Gra na giełdzie

Zakładamy, że „gra na giełdzie” jest dwuosobową grą losową prowadzoną przez gracza  $S$ , czyli statystyka, oraz gracza  $N$ , czyli „naturę”. Giełdy nie można jednak zaliczyć do gier o sumie zerowej - bardziej odpowiednim modelem jest model przetargu (por. referat „**Problem przetargu**”). Reguły gry są ustalone z góry i nie ulegają zmianom losowym.

Istnieje wiele sposobów inwestowania na giełdzie, dzięki którym można zminimalizować ryzyko przegranej, lub zmaksymalizować wygraną. Są to na przykład metody: regularnego inwestowania, stałej kwoty kapitału, stałej relacji dwóch portfeli, metoda cenowo-wskaźnikowa itp. Zaprezentujemy tu strategię gry na giełdzie bazującą na pewnej regule alokacji, którą można zaadoptować jako strategię inwestora, zamierzającego przegrać jak najmniej. Regułę taką nazywamy **asymptotycznie efektywną adaptacyjną regułą alokacji**.

Gra na giełdzie jest typową grą statystyczną. Wyróżniamy w niej następujące elementy: zbiór stanów gracza  $N$  -  $\Theta$ , pokrywający się z przestrzenią nieznanymi parametrów, zbiór decyzji gracza  $S$  -  $\Phi$ , funkcję kosztu związaną z grą  $J$ . Zakładamy więc, że gra na giełdzie jest trójką  $(\Theta, \Phi, J)$ .

Założmy, że gracz  $S$  gra  $N > 1$  spółkami wybranymi spośród ogólnej liczby spółek notowanych na giełdzie. Dodatkowo założmy, że w dowolnym momencie  $t$  gracz  $S$  posiada akcje  $m$ ,  $1 \leq m < N$ , spółek. Gra  $j$ -tą spółką daje graczowi  $S$  ciąg wypłat  $Y_1^j, Y_2^j, \dots$ , który jest ciągiem niezależnych zmiennych losowych o rozkładzie  $f(y; \theta^j)$ , gdzie  $\theta^j$  jest nieznanym rzeczywistym parametrem takim, że  $\theta^j \in \Theta$ . Rola wypłat odgrywają różnice kursów; dla giełdy warszawskiej:

$$Y_i^j = X_i^j - X_{i-1}^j, \quad j \in \{1, \dots, N\}, i \in \mathbb{N}$$

Znacznie gorzej jest w przypadku giełdy np. nowojorskiej, tutaj wygodniej jest przyjąć:

$$Y_i^j = \log \frac{X_i^j}{X_{i-1}^j} + \kappa$$

Gracz  $S$  wybiera w każdym momencie decyzyjnym  $m$  spółek, a swój wybór uzależnia od poprzednich notowań w taki sposób, by zmaksymalizować spodziewaną wypłatę w długim horyzoncie czasowym. Zakładamy, że spełniony jest warunek:

$$\int_{-\infty}^{+\infty} |y|f(y; \theta)dl_1(y) < \infty$$

i średnia spodziewana wypłata wynikająca z gry  $j$ -tą spółką wynosi:

$$\mu(\theta^j) = \int_{-\infty}^{+\infty} yf(y; \theta^j)dl_1(y)$$

gdzie  $\mu(\theta)$  jest ściśle rosnącą funkcją parametry  $\theta$ .

Adaptacyjna reguła alokacji  $\phi$  jest ciągiem wektorów losowych  $(\phi_i)_{i \in \mathbb{N}} \in \{0, 1\}^{N\mathbb{N}}$ , informujących, którymi  $m$ ,  $1 \leq m < N$  spośród  $N$  spółek gracz  $S$  powinien grać w chwili  $t$ ,  $t \in \mathbb{N}$ . W momencie decyzyjnym  $t$  reguła  $\phi$  zależy od historii gry  $\phi_1, \dots, \phi_{t-1}$  oraz wypłat  $Y_1^j, \dots, Y_{T_j(t)}^j$ , gdzie

$$T_j(t) = \sum_{i=1}^t \phi_i^j$$

oznacza czas gry spółką  $j$ -tą do chwili  $t$ .

Niech

$$S_t = \sum_{j=1}^N \sum_{i=1}^{T_j(t)} Y_i^j$$

będzie sumą wypłat, którą zgromadzi gracz  $S$  do chwili  $t$ . Średni spodziewany zysk wynikający ze stosowania reguły  $\phi$  wynosi:

$$E_\theta S_t = \sum_{j=1}^N \mu(\theta^j) E_\theta T_j(t)$$

Zauważmy, że gdyby gracz  $S$  znał prawdziwe parametry  $\Theta^0 = (\theta^{0,1}, \theta^{0,1}, \dots, \theta^{0,N})$ , to grałby walorami o najwyższej wartości statystyki  $\mu(\theta)$ . Ponieważ jednak ich nie zna i gra według pewnej z góry ustalonej strategii, więc zamiast o zysku można mówić o koszcie, który jest równy różnicy między zyskiem wynikającym z gry  $m$  najlepszymi spółkami, a zyskiem wynikającym ze stosowania strategii  $\phi \in \Phi$ .

Niech  $\rho$  oznacza permutację  $\{1, \dots, N\}$  taką, że:

$$\mu(\theta^{\rho(1)}) \geq \mu(\theta^{\rho(2)}) \geq \dots \geq \mu(\theta^{\rho(N)})$$

Jeżeli  $\mu(\theta^{\rho(m)}) > \mu(\theta^{\rho(m+1)})$ , to o spółkach  $\rho(1), \dots, \rho(m)$  mówimy, że są  **$m$ -liderami**, a spółki  $\rho(m+1), \dots, \rho(N)$  są  **$m$ -najgorszymi**.

Koszt gry wynosi:

$$J^\theta(t) = t \sum_{i=1}^m \mu(\theta^{\rho(i)}) - ES_t$$

Problem polega na minimalizacji funkcjonału powyższego kosztu.

W przypadku, gdyby gracz  $S$  grał zawsze spółkami takimi, że  $\mu(\theta^i) > \mu(\theta^j)$  dla każdego  $1 \leq i \leq m$  oraz  $m+1 \leq j \leq N$ , to koszt byłby zerowy. Jeżeli jednak wybrałby takie  $m$  spółek, dla których  $\mu(\theta^i) < \mu(\theta^j)$  dla pewnych  $1 \leq i \leq m$  oraz  $m+1 \leq j \leq N$ , to koszt byłby proporcjonalny do  $t$ .

O regule alokacji możemy powiedzieć, że jest **jednostajnie dobra**, jeśli dla każdej konfiguracji parametrów spełniony jest warunek  $J^\theta(t) = o(t^a)$ , który zachodzi dla każdej liczby rzeczywistej  $a > 0$ .

Niech  $I(\theta, \lambda)$  oznacza **liczbę Kulbacka - Leiblera**:

$$I(\theta, \lambda) = \int_{-\infty}^{+\infty} \left[ \log \frac{f(y; \theta)}{f(y; \lambda)} \right] f(y; \theta) dl_1(y)$$

Zauważmy, że  $0 \leq I(\theta, \lambda) \leq \infty$  oraz spełnia następujące warunki:

**A1:**  $0 < I(\theta, \lambda) < \infty$  jeżeli  $\lambda > \theta$ ;

**A2:** Jeżeli dla wszelkich  $\epsilon > 0$ ,  $\theta, \lambda$  takich, że  $\mu(\lambda) > \mu(\theta)$  istnieje  $\delta(\epsilon, \theta, \lambda) > 0$  taka, że  $|I(\theta, \lambda) - I(\theta, \lambda')| < \epsilon$ , to wówczas:

$$\mu(\lambda) \leq \mu(\lambda') \leq \mu(\lambda) + \delta$$

;

**A3:**  $I(\theta, \lambda)$  jest ciągła ze względu na  $\lambda > \theta$  dla pewnego ustalonego  $\theta$ .

Mówimy, że adaptacyjna reguła alokacji jest **asymptotycznie efektywna**, jeżeli dla każdej konfiguracji parametrów  $\Theta = (\theta^1, \dots, \theta^N)$ , dla których  $\mu(\theta^j)$ ,  $j \in \{1, \dots, N\}$ , nie są równe, koszt daje się przedstawić w postaci:

$$\limsup_{t \rightarrow \infty} J^\theta(t) = \left( \sum_{j \in \{\sigma(m+1), \dots, \sigma(N)\}} \frac{\mu(\theta^{\rho(m)}) - \mu(\theta^j)}{I(\theta^j, \theta^{\rho(m)})} \right) \log t$$

W celu zdefiniowania strategii gry  $\phi \in \Phi$ , która może być traktowana jako jeden ze sposobów inwestowania na giełdzie papierów wartościowych, posłużymy się dwiema funkcjami pomocniczymi:  $g_{ti} : \mathbb{R}^i \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $t \in \mathbb{N}$ ,  $i \in \{1, 2, \dots, t\}$  oraz  $h_i : \mathbb{R}^i \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $i \in \mathbb{N}$ . Funkcje te muszą spełniać następujące warunki:

- Dla każdego  $\theta \in \Theta$  istnieją  $\lambda, \xi \in \Theta$  takie, że:

$$P_\theta \{g_{ti}(Y_1, \dots, Y_i) \geq \mu(\xi) \bigwedge_{i \leq t}\} = 1 - o(t^{-1})$$

dla każdego  $\mu(\xi) < \mu(\theta)$ .

- Dla dostatecznie małych  $\epsilon > 0$ :

$$\lim_{\epsilon \rightarrow 0} \limsup_{t \rightarrow \infty} \frac{\sum_{i=1}^t P_\theta \{g_{ti}(Y_1, \dots, Y_i) \geq \mu(\lambda) - \epsilon\}}{\log t} \leq \frac{1}{I(\theta, \lambda)}$$

- $g_{ti}$  jest niemalejąca dla  $t \geq i$  dla pewnych stałych  $i \in \mathbb{N}$
- $h_i \leq g_{ti}$  dla każdego  $t \geq i$
- Dla każdego  $\theta \in \Theta$  statystyka  $h_i$  powinna spełniać warunek:

$$P_\theta \{ \max_{\delta t \leq i \leq t} |h - i(Y_1, \dots, Y_i) - \mu(\theta)| > \epsilon \} = o(t^{-1})$$

dla każdego  $\epsilon > 0$  oraz  $0 < \delta < 1$ .

Funkcję  $g_{ti}$  interpretujemy jako górną granicę przedziału ufności dla średniej wypłaty  $\mu(\theta)$ , zaś funkcję  $h_i$  jako statystykę punktową  $h_i(Y_1, \dots, Y_i)$  dla oczekiwanej wypłaty  $\mu(\theta)$ .

Dobrym estymatorem spełniającym ostatni warunek jest średnia:

$$h_i(Y_1, \dots, Y_i) = (Y_1 + \dots + Y_i)/i$$

przy założeniu, że  $E_\theta(Y_1)^2 < \infty$ .

Niech  $Y_1^j, \dots, Y_{T_j(t)}^j$  oznacza obserwację wypłat spółki  $j$ -tej do chwili  $t$ . Definiujemy dwie statystyki pomocnicze:

$$\mu(t) = h_{T_j(t)}(Y_1^j, \dots, Y_{T_j(t)}^j)$$

$$U_j(t) = g_{t, T_j(t)}(Y_1^j, \dots, Y_{T_j(t)}^j)$$

Strategia inwestowania na giełdzie papierów wartościowych jest następująca:

1. Przez pierwsze  $N$  ruchów gracz  $S$  testuje  $m \leq N$  razy każdą ze spółek w pewnym ustalonym porządku (czyli  $m$  z  $N$  stanów posiada akcje każdej z nich).
2. W chwili  $(t + 1)$  gracz  $S$  musi podjąć decyzję, którymi spośród  $N$  spółek będzie grał. Przez  $m$ -liderów w chwili  $t + 1$  rozumiemy te spółki, które w chwili  $t$  miały najwyższe wartości statystyki  $\mu_k(t)$ ,  $k \in \{1, \dots, N\}$ , gdzie  $\mu_k(t) = h_i(Y_1^k, \dots, Y_{T_j(t)}^k)$ .

Niech  $j \in \{1, \dots, N\}$  będzie spółką, którą gracz  $S$  bada w chwili  $t + 1$  taką, że  $j = (t + 1) \bmod N$ . Oblicza statystykę  $U_j(t)$ :

$$U_j(t) = g_{t, T_j(t)}(Y_1^j, \dots, Y_{T_j(t)}^j)$$

po czym podejmuje jedną z następujących decyzji:

- a) jeżeli spółka  $j$ -ta jest jednym spośród  $m$ -liderów, to w stanie  $t + 1$  gracz  $S$  gra w dalszym ciągu  $m$ -liderami (nie zmienia stanu swego posiadania);
- b) jeżeli spółka  $j$ -ta nie była jedną z  $m$ -liderów, czyli jedną z tych, które posiadał gracz  $S$  przed podjęciem decyzji, oraz  $U_j(t) < \mu_k(t)$  dla każdej  $k$ -tej spółki, która jest  $m$ -liderem, to gracz  $S$  ponownie gra  $m$ -liderami (nie zmienia stanu swego posiadania);
- c) jeżeli spółka  $j$ -ta nie była jednym spośród  $m$ -liderów oraz  $U_j(t) \geq \mu_{j_t}(t)$ , gdzie  $j_t$  jest najgorszym spośród  $m$ -liderów, to gracz  $S$  gra ponownie  $m - 1$  najlepszymi spośród  $m$ -liderów, a akcje spółki  $j_t$ -tej wymienia na  $j$ -tą.

Zachodzi następujące twierdzenie:

**Twierdzenie 3.1** (ANANTHARAM, VARAYIA, WARLAND) *Reguła alokacji  $\phi$  jest asymptotycznie efektywna.*

## 4 Przykład

Załóżmy, że ciąg wypłat  $Y_i^j$ ,  $j \in \{1, \dots, N\}$ ,  $i \in \mathbb{N}$  jest ciągiem niezależnych zmiennych losowych postaci takiej, jak na giełdzie nowojorskiej. Wówczas można przyjąć, że zmienne te mają rozkłady normalne. Przyjmijmy również, że wypłaty mają jednakowe wariancje  $\sigma^2$  i że nie jest znana średnia  $EY_i^j = \theta^j$ . Wówczas  $\mu(\theta) = \theta$ , a gęstość wyraża się wzorem:

$$f(y, \theta) = \frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma^2}} e^{-\frac{(y-\theta)^2}{2\sigma^2}}$$

Funkcja Kulbacka-Leiblera wynosi:

$$I(\theta, \lambda) = \frac{(\lambda - \theta)^2}{2\sigma^2}$$

i spełnia ona warunki **A1** - **A3**.

Niech  $a_{ti}$ ,  $t \in \mathbb{N}$ ,  $i \in \{1, \dots, t\}$  będzie funkcją niemalejącą dla  $t \geq i$  oraz istnieje  $\epsilon_t \rightarrow 0$  takie, że:

$$\left| a_{ti} - \frac{\log t}{i} \right| \leq \epsilon \frac{\sqrt{\log t}}{\sqrt{i}}$$

dla każdego  $i \leq t$ . Dla  $j \in \{1, \dots, N\}$  definiujemy:

$$\bar{Y}_i^j = (Y_1^j + \dots + Y_i^j)/i$$

$$h_i(Y_1^j, \dots, Y_i^j) = \bar{Y}_i^j$$

oraz

$$g_{ti}(Y_1^j, \dots, Y_i^j) = \bar{Y}_i^j + \sigma(2a_{ti})^{\frac{1}{2}}$$

dla  $t \geq i$ . Statystyki powyższe spełniają żądane warunki.

## Bibliografia

- [1] E. Drabik, *Elementy teorii gier dla ekonomistów*, Wydawnictwo Uniwersytetu w Białymstoku, Białystok 1998
- [2] E. Drabik, *O metodzie inwestowania na giełdzie papierów wartościowych opartej na pewnym modelu sterowania adaptacyjnego*, Wydawnictwo Filii Uniwersytetu Warszawskiego w Białymstoku, Białystok 1995
- [3] V. Anantharam, P. Varayia, J. Warland, *Asymptotically Efficient Allocation Rules for the Multiarmed Bandit Problem with Multiple Plays - PART 1:I.I.D. Rewards.*, IEEE Trans. Automatic Contr., Vol. AC-32, No. 11, 969-977, 1987
- [4] T.L. Lai, H. Robbins, *Asymptotically efficient adaptative allocation rules*, Adv. Appl. Math., Vol. 6., 4-22, 1985