

Rynek z proporcjonalnymi kosztami za transakcje

Agnieszka Rygiel

Państwowa Wyższa Szkoła Zawodowa w Tarnowie

Szkoła Letnia Matematyki Finansowej 2012

8 maja 2012

$$(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{F}, \mathbb{P})$$

$(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{F}, \mathbb{P})$ $\mathbb{F} = (\mathcal{F}_t)_{t=0}^T; \mathcal{F}_s \subset \mathcal{F}_t \subset \mathcal{F} \text{ dla } 0 \leq s \leq t \leq T$

$$(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{F}, \mathbb{P})$$

$$\mathbb{F} = (\mathcal{F}_t)_{t=0}^T; \mathcal{F}_s \subset \mathcal{F}_t \subset \mathcal{F} \text{ dla } 0 \leq s \leq t \leq T$$

$$S_t = (S_t^1, \dots, S_t^d) \in (0, \infty)^d - \text{ceny akcji w chwili } t$$

$(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{F}, \mathbb{P})$

$\mathbb{F} = (\mathcal{F}_t)_{t=0}^T$; $\mathcal{F}_s \subset \mathcal{F}_t \subset \mathcal{F}$ dla $0 \leq s \leq t \leq T$

$S_t = (S_t^1, \dots, S_t^d) \in (0, \infty)^d$ - ceny akcji w chwili t

$(S_t)_{t=0}^T$ - adaptowany do filtracji \mathbb{F} proces cen

$(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{F}, \mathbb{P})$

$\mathbb{F} = (\mathcal{F}_t)_{t=0}^T$; $\mathcal{F}_s \subset \mathcal{F}_t \subset \mathcal{F}$ dla $0 \leq s \leq t \leq T$

$S_t = (S_t^1, \dots, S_t^d) \in (0, \infty)^d$ - ceny akcji w chwili t

$(S_t)_{t=0}^T$ - adaptowany do filtracji \mathbb{F} proces cen

$B_t \equiv 1$ - rachunek bankowy (ze stopą procentową $r = 0$)

$(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{F}, \mathbb{P})$

$\mathbb{F} = (\mathcal{F}_t)_{t=0}^T$; $\mathcal{F}_s \subset \mathcal{F}_t \subset \mathcal{F}$ dla $0 \leq s \leq t \leq T$

$S_t = (S_t^1, \dots, S_t^d) \in (0, \infty)^d$ - ceny akcji w chwili t

$(S_t)_{t=0}^T$ - adaptowany do filtracji \mathbb{F} proces cen

$B_t \equiv 1$ - rachunek bankowy (ze stopą procentową $r = 0$)

$y_t = (y_t^1, \dots, y_t^d) \in \mathbb{R}^d$ - ilość akcji po dokonaniu transakcji w chwili $t - 1$

$(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{F}, \mathbb{P})$

$\mathbb{F} = (\mathcal{F}_t)_{t=0}^T$; $\mathcal{F}_s \subset \mathcal{F}_t \subset \mathcal{F}$ dla $0 \leq s \leq t \leq T$

$S_t = (S_t^1, \dots, S_t^d) \in (0, \infty)^d$ - ceny akcji w chwili t

$(S_t)_{t=0}^T$ - adaptowany do filtracji \mathbb{F} proces cen

$B_t \equiv 1$ - rachunek bankowy (ze stopą procentową $r = 0$)

$y_t = (y_t^1, \dots, y_t^d) \in \mathbb{R}^d$ - ilość akcji po dokonaniu transakcji w chwili $t - 1$

$x_t \in \mathbb{R}$ - ilość pieniędzy na rachunku bankowym między chwilami $t - 1$ a t

$(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{F}, \mathbb{P})$

$\mathbb{F} = (\mathcal{F}_t)_{t=0}^T$; $\mathcal{F}_s \subset \mathcal{F}_t \subset \mathcal{F}$ dla $0 \leq s \leq t \leq T$

$S_t = (S_t^1, \dots, S_t^d) \in (0, \infty)^d$ - ceny akcji w chwili t

$(S_t)_{t=0}^T$ - adaptowany do filtracji \mathbb{F} proces cen

$B_t \equiv 1$ - rachunek bankowy (ze stopą procentową $r = 0$)

$y_t = (y_t^1, \dots, y_t^d) \in \mathbb{R}^d$ - ilość akcji po dokonaniu transakcji w chwili $t - 1$

$x_t \in \mathbb{R}$ - ilość pieniędzy na rachunku bankowym między chwilami $t - 1$ a t

$(y_t)_{t=0}^T, (x_t)_{t=0}^T$ - procesy prognozowalne względem filtracji \mathbb{F}

Koszty transakcji

Koszty transakcji

Koszty transakcyjne:

Koszty transakcji

Koszty transakcyjne:

- inwestując w j -tą akcję kwotę \hat{p}^j musimy zapłacić dodatkowo $\lambda^j \hat{p}^j$ ($\lambda^j \geq 0$), czyli wydamy $(1 + \lambda^j) \hat{p}^j$

Koszty transakcji

Koszty transakcyjne:

- inwestując w j -tą akcję kwotę \hat{l}^j musimy zapłacić dodatkowo $\lambda^j \hat{l}^j$ ($\lambda^j \geq 0$), czyli wydamy $(1 + \lambda^j) \hat{l}^j$
- sprzedając j -tą akcję za kwotę \hat{m}^j ponosimy koszt $\mu^j \hat{m}^j$ ($\mu^j \geq 0$), otrzymamy zatem jedynie $(1 - \mu^j) \hat{m}^j$

Koszty transakcji

Koszty transakcyjne:

- inwestując w j -tą akcję kwotę \hat{l}^j musimy zapłacić dodatkowo $\lambda^j \hat{l}^j$ ($\lambda^j \geq 0$), czyli wydamy $(1 + \lambda^j) \hat{l}^j$
 - sprzedając j -tą akcję za kwotę \hat{m}^j ponosimy koszt $\mu^j \hat{m}^j$ ($\mu^j \geq 0$), otrzymamy zatem jedynie $(1 - \mu^j) \hat{m}^j$
- l_t^j - liczba, o jaką zwiększamy ilość j -tej akcji w chwili $t - 1$

Koszty transakcji

Koszty transakcyjne:

- inwestując w j -tą akcję kwotę \hat{l}^j musimy zapłacić dodatkowo $\lambda^j \hat{l}^j$ ($\lambda^j \geq 0$), czyli wydamy $(1 + \lambda^j) \hat{l}^j$

- sprzedając j -tą akcję za kwotę \hat{m}^j ponosimy koszt $\mu^j \hat{m}^j$ ($\mu^j \geq 0$), otrzymamy zatem jedynie $(1 - \mu^j) \hat{m}^j$

l_t^j - liczba, o jaką zwiększamy ilość j -tej akcji w chwili $t - 1$

m_t^j - liczba, o jaką zmniejszamy ilość j -tej akcji w chwili $t - 1$

Koszty transakcyjne:

- inwestując w j -tą akcję kwotę \hat{l}^j musimy zapłacić dodatkowo $\lambda^j \hat{l}^j$ ($\lambda^j \geq 0$), czyli wydamy $(1 + \lambda^j) \hat{l}^j$

- sprzedając j -tą akcję za kwotę \hat{m}^j ponosimy koszt $\mu^j \hat{m}^j$ ($\mu^j \geq 0$), otrzymamy zatem jedynie $(1 - \mu^j) \hat{m}^j$

l_t^j - liczba, o jaką zwiększamy ilość j -tej akcji w chwili $t - 1$

m_t^j - liczba, o jaką zmniejszamy ilość j -tej akcji w chwili $t - 1$

$$\Delta y_t^j = y_t^j - y_{t-1}^j = l_t^j - m_t^j, \quad j = 1, \dots, d$$

Koszty transakcyjne:

- inwestując w j -tą akcję kwotę \hat{l}_t^j musimy zapłacić dodatkowo $\lambda^j \hat{l}_t^j$ ($\lambda^j \geq 0$), czyli wydamy $(1 + \lambda^j) \hat{l}_t^j$

- sprzedając j -tą akcję za kwotę \hat{m}_t^j ponosimy koszt $\mu^j \hat{m}_t^j$ ($\mu^j \geq 0$), otrzymamy zatem jedynie $(1 - \mu^j) \hat{m}_t^j$

l_t^j - liczba, o jaką zwiększamy ilość j -tej akcji w chwili $t - 1$

m_t^j - liczba, o jaką zmniejszamy ilość j -tej akcji w chwili $t - 1$

$$\Delta y_t^j = y_t^j - y_{t-1}^j = l_t^j - m_t^j, \quad j = 1, \dots, d$$

$$l_t^j = \frac{\hat{l}_t^j}{S_{t-1}^j}, \quad m_t^j = \frac{\hat{m}_t^j}{S_{t-1}^j}$$

Koszty transakcyjne:

- inwestując w j -tą akcję kwotę \hat{l}^j musimy zapłacić dodatkowo $\lambda^j \hat{l}^j$ ($\lambda^j \geq 0$), czyli wydamy $(1 + \lambda^j) \hat{l}^j$

- sprzedając j -tą akcję za kwotę \hat{m}^j ponosimy koszt $\mu^j \hat{m}^j$ ($\mu^j \geq 0$), otrzymamy zatem jedynie $(1 - \mu^j) \hat{m}^j$

l_t^j - liczba, o jaką zwiększamy ilość j -tej akcji w chwili $t - 1$

m_t^j - liczba, o jaką zmniejszamy ilość j -tej akcji w chwili $t - 1$

$$\Delta y_t^j = y_t^j - y_{t-1}^j = l_t^j - m_t^j, \quad j = 1, \dots, d$$

$$l_t^j = \frac{\hat{l}_t^j}{S_{t-1}^j}, \quad m_t^j = \frac{\hat{m}_t^j}{S_{t-1}^j}$$

$$\Delta x_t = \sum_{j=1}^d (1 - \mu^j) m_t^j S_{t-1}^j - (1 + \lambda^j) l_t^j S_{t-1}^j$$

$(M, L) = (m_t, l_t)_{t=0}^T$ strategia inwestycyjna

$(M, L) = (m_t, l_t)_{t=0}^T$ strategia inwestycyjna

$(x_t, y_t^1, \dots, y_t^d)$ - pozycja inwestycyjna po dokonaniu transakcji w chwili $t - 1$ generowana przez strategię (M, L) startującą z pozycji $(x_0, y_0^1, \dots, y_0^d)$:

$(M, L) = (m_t, l_t)_{t=0}^T$ strategia inwestycyjna

$(x_t, y_t^1, \dots, y_t^d)$ - pozycja inwestycyjna po dokonaniu transakcji w chwili $t - 1$ generowana przez strategię (M, L) startującą z pozycji $(x_0, y_0^1, \dots, y_0^d)$:

$$\left\{ \begin{array}{l} x_t = x_0 + \sum_{j=1}^d [(1 - \mu^j) \sum_{k=1}^t m_k^j S_{k-1}^j - (1 + \lambda^j) \sum_{k=1}^t l_k^j S_{k-1}^j] \\ y_t^1 = y_0^1 + \sum_{k=1}^t (l_k^1 - m_k^1) \\ \cdot \\ \cdot \\ y_t^d = y_0^d + \sum_{k=1}^t (l_k^d - m_k^d) \end{array} \right.$$

Zbiór pozycji nieujemnych

Funkcja wartości

$$R_t(x, y^1, \dots, y^d) = x + \sum_{j=1}^d [(1 - \mu^j)(y^j)^+ S_t^j - (1 + \lambda^j)(y^j)^- S_t^j]$$

Zbiór pozycji nieujemnych

Funkcja wartości

$$R_t(x, y^1, \dots, y^d) = x + \sum_{j=1}^d [(1 - \mu^j)(y^j)^+ S_t^j - (1 + \lambda^j)(y^j)^- S_t^j]$$

Zbiór pozycji nieujemnych

$$G_t = \{(x, y^1, \dots, y^d) \in \mathbb{R}^{d+1} : R_t(x, y^1, \dots, y^d) \geq 0\}$$

Zbiór pozycji nieujemnych

Funkcja wartości

$$R_t(x, y^1, \dots, y^d) = x + \sum_{j=1}^d [(1 - \mu^j)(y^j)^+ S_t^j - (1 + \lambda^j)(y^j)^- S_t^j]$$

Zbiór pozycji nieujemnych

$$G_t = \{(x, y^1, \dots, y^d) \in \mathbb{R}^{d+1} : R_t(x, y^1, \dots, y^d) \geq 0\}$$

Przypadek: $d = 1$

Zbiór pozycji nieujemnych

Funkcja wartości

$$R_t(x, y^1, \dots, y^d) = x + \sum_{j=1}^d [(1 - \mu^j)(y^j)^+ S_t^j - (1 + \lambda^j)(y^j)^- S_t^j]$$

Zbiór pozycji nieujemnych

$$G_t = \{(x, y^1, \dots, y^d) \in \mathbb{R}^{d+1} : R_t(x, y^1, \dots, y^d) \geq 0\}$$

Przypadek: $d = 1$

$$G_t(\omega) = \left\{ \begin{array}{ll} (x, y) \in \mathbb{R}^2 : y \geq \frac{-x}{(1+\lambda)S_t(\omega)}, & \text{dla } x \geq 0 \\ \text{oraz } y \geq \frac{-x}{(1-\mu)S_t(\omega)}, & \text{dla } x < 0 \end{array} \right\}$$

G_t - zbiór losowy \mathcal{F}_t - mierzalny;

Zbiór pozycji nieujemnych

Funkcja wartości

$$R_t(x, y^1, \dots, y^d) = x + \sum_{j=1}^d [(1 - \mu^j)(y^j)^+ S_t^j - (1 + \lambda^j)(y^j)^- S_t^j]$$

Zbiór pozycji nieujemnych

$$G_t = \{(x, y^1, \dots, y^d) \in \mathbb{R}^{d+1} : R_t(x, y^1, \dots, y^d) \geq 0\}$$

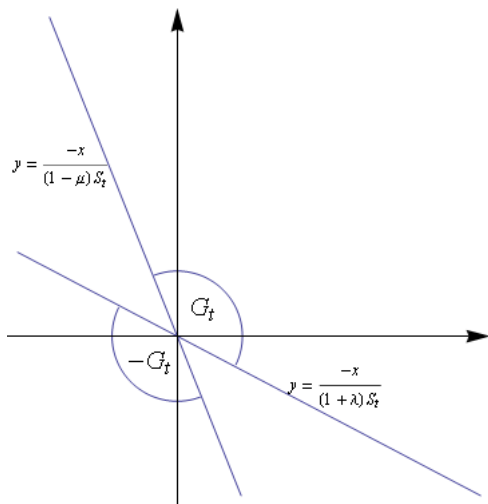
Przypadek: $d = 1$

$$G_t(\omega) = \left\{ (x, y) \in \mathbb{R}^2 : y \geq \frac{-x}{(1+\lambda)S_t(\omega)}, \quad \text{dla } x \geq 0 \right. \\ \left. \text{oraz } y \geq \frac{-x}{(1-\mu)S_t(\omega)}, \quad \text{dla } x < 0 \right\}$$

G_t - zbiór losowy \mathcal{F}_t - mierzalny;

$-G_t$ - zbiór pozycji osiągalnych w chwili t z pozycji zerowej

Zbiór pozycji nieujemnych; zbiór pozycji osiągalnych z zera



Rysunek : Przypadek: $d = 1$

Strategia (M, L) realizuje możliwość słabego arbitrażu w chwili t , jeżeli

$$\begin{aligned} R_t(x_t, y_t^1, \dots, y_t^d)^{(M,L)} &\geq 0, \mathbb{P}\text{-p.n.}, \\ \mathbb{P}((x_t, y_t^1, \dots, y_t^d)^{(M,L)} &\neq 0) > 0. \end{aligned}$$

Strategia (M, L) realizuje możliwość słabego arbitrażu w chwili t , jeżeli

$$\begin{aligned} R_t(x_t, y_t^1, \dots, y_t^d)^{(M,L)} &\geq 0, \mathbb{P}\text{-p.n.}, \\ \mathbb{P}((x_t, y_t^1, \dots, y_t^d)^{(M,L)} &\neq 0) > 0. \end{aligned}$$

Strategia (M, L) realizuje możliwość silnego arbitrażu w chwili t , jeżeli

$$\begin{aligned} R_t(x_t, y_t^1, \dots, y_t^d)^{(M,L)} &\geq 0, \mathbb{P}\text{-p.n.}, \\ \mathbb{P}(R_t(x_t, y_t^1, \dots, y_t^d)^{(M,L)} &> 0) > 0. \end{aligned}$$

Strategia (M, L) realizuje możliwość słabego arbitrażu w chwili t , jeżeli

$$\begin{aligned} R_t(x_t, y_t^1, \dots, y_t^d)^{(M,L)} &\geq 0, \mathbb{P}\text{-p.n.}, \\ \mathbb{P}((x_t, y_t^1, \dots, y_t^d)^{(M,L)} &\neq 0) > 0. \end{aligned}$$

Strategia (M, L) realizuje możliwość silnego arbitrażu w chwili t , jeżeli

$$\begin{aligned} R_t(x_t, y_t^1, \dots, y_t^d)^{(M,L)} &\geq 0, \mathbb{P}\text{-p.n.}, \\ \mathbb{P}(R_t(x_t, y_t^1, \dots, y_t^d)^{(M,L)} &> 0) > 0. \end{aligned}$$

arbitraż \Rightarrow słaby arbitraż

A^T - zbiór pozycji osiągalnych w chwili T z zerowej pozycji początkowej

A^T - zbiór pozycji osiągalnych w chwili T z zerowej pozycji początkowej

$A^T = \sum_{t=0}^T L^0(-G_t, \mathcal{F}_t)$, gdzie $L^0(-G_t, \mathcal{F}_t)$ - rodzina \mathcal{F}_t -

mierzalnych zmiennych losowych ξ takich, że $\xi(\omega) \in -G_t(\omega)$ dla prawie wszystkich $\omega \in \Omega$.

A^T - zbiór pozycji osiągalnych w chwili T z zerowej pozycji początkowej

$A^T = \sum_{t=0}^T L^0(-G_t, \mathcal{F}_t)$, gdzie $L^0(-G_t, \mathcal{F}_t)$ - rodzina \mathcal{F}_t -

mierzalnych zmiennych losowych ξ takich, że $\xi(\omega) \in -G_t(\omega)$ dla prawie wszystkich $\omega \in \Omega$.

Mówimy, że w modelu spełniony jest warunek silnego braku arbitrażu w chwili T (AA_T^s), jeżeli

$$A^T \cap L^0(G_T, \mathcal{F}_T) = \{0\}$$

A^T - zbiór pozycji osiągalnych w chwili T z zerowej pozycji początkowej

$A^T = \sum_{t=0}^T L^0(-G_t, \mathcal{F}_t)$, gdzie $L^0(-G_t, \mathcal{F}_t)$ - rodzina \mathcal{F}_t -

mierzalnych zmiennych losowych ξ takich, że $\xi(\omega) \in -G_t(\omega)$ dla prawie wszystkich $\omega \in \Omega$.

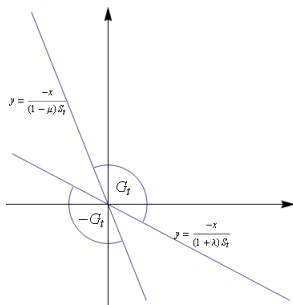
Mówimy, że w modelu spełniony jest warunek silnego braku arbitrażu w chwili T (AA_T^s), jeżeli

$$A^T \cap L^0(G_T, \mathcal{F}_T) = \{0\}$$

Mówimy, że w modelu spełniony jest warunek słabego braku arbitrażu w chwili T (AA_T^w), jeżeli

$$A^T \cap L^0(G_T, \mathcal{F}_T) \subset L^0(\partial G_T, \mathcal{F}_T)$$

Zbiór pozycji nieujemnych



Rysunek : Przypadek: $d = 1$

NWSR:

- i) $A^T \cap L^0(G_T, \mathcal{F}_T) \subset L^0(\partial G_T, \mathcal{F}_T)$;
- ii) $A^T \cap L^0(\mathbb{R}_+^{d+1}, \mathcal{F}_T) = \{0\}$.

Przykład 1:

$$B \equiv 1, \quad S_0 = 1, \quad S_1 = 2$$

Przykład 1:

$$B \equiv 1, \quad S_0 = 1, \quad S_1 = 2$$

Zakładamy, że koszt zakupu akcji wynosi $\lambda > 0$, koszt sprzedaży $\mu = 0$.

Przykład 1:

$$B \equiv 1, \quad S_0 = 1, \quad S_1 = 2$$

Zakładamy, że koszt zakupu akcji wynosi $\lambda > 0$, koszt sprzedaży $\mu = 0$.

Rozważamy strategię: $(m, l) = (0, 1)$, czyli

Przykład 1:

$$B \equiv 1, \quad S_0 = 1, \quad S_1 = 2$$

Zakładamy, że koszt zakupu akcji wynosi $\lambda > 0$, koszt sprzedaży $\mu = 0$.

Rozważamy strategię: $(m, l) = (0, 1)$, czyli

$$x_1 = (1 - \mu)m - (1 + \lambda)l = -(1 + \lambda)$$

$$y_1 = l - m = 1 \text{ oraz}$$

Przykład 1:

$$B \equiv 1, \quad S_0 = 1, \quad S_1 = 2$$

Zakładamy, że koszt zakupu akcji wynosi $\lambda > 0$, koszt sprzedaży $\mu = 0$.

Rozważamy strategię: $(m, l) = (0, 1)$, czyli

$$x_1 = (1 - \mu)m - (1 + \lambda)l = -(1 + \lambda)$$

$$y_1 = l - m = 1 \text{ oraz}$$

$$R_1(-(1 + \lambda), 1) = -(1 + \lambda) + (1 - \mu)2 = 1 - \lambda$$

Przykład 1:

$$B \equiv 1, \quad S_0 = 1, \quad S_1 = 2$$

Zakładamy, że koszt zakupu akcji wynosi $\lambda > 0$, koszt sprzedaży $\mu = 0$.

Rozważamy strategię: $(m, l) = (0, 1)$, czyli

$$x_1 = (1 - \mu)m - (1 + \lambda)l = -(1 + \lambda)$$

$$y_1 = l - m = 1 \text{ oraz}$$

$$R_1(-(1 + \lambda), 1) = -(1 + \lambda) + (1 - \mu)2 = 1 - \lambda$$

❶ dla $\lambda \in [0, 1)$

$R_1(-(1 + \lambda), 1) > 0 \Rightarrow$ mamy możliwość silnego arbitrażu
($\sim AA_1^w$)

Przykład 1:

$$B \equiv 1, \quad S_0 = 1, \quad S_1 = 2$$

Zakładamy, że koszt zakupu akcji wynosi $\lambda > 0$, koszt sprzedaży $\mu = 0$.

Rozważamy strategię: $(m, l) = (0, 1)$, czyli

$$x_1 = (1 - \mu)m - (1 + \lambda)l = -(1 + \lambda)$$

$$y_1 = l - m = 1 \text{ oraz}$$

$$R_1(-(1 + \lambda), 1) = -(1 + \lambda) + (1 - \mu)2 = 1 - \lambda$$

- 1 dla $\lambda \in [0, 1)$
 $R_1(-(1 + \lambda), 1) > 0 \Rightarrow$ mamy możliwość silnego arbitrażu
($\sim AA_1^W$)
- 2 dla $\lambda = 1$
 $R_1(-(1 + \lambda), 1) = 0 \Rightarrow$ mamy możliwość słabego arbitrażu
($\sim AA_1^S$, ale AA_1^W)

Przykład 1:

$$B \equiv 1, \quad S_0 = 1, \quad S_1 = 2$$

Zakładamy, że koszt zakupu akcji wynosi $\lambda > 0$, koszt sprzedaży $\mu = 0$.

Rozważamy strategię: $(m, l) = (0, 1)$, czyli

$$x_1 = (1 - \mu)m - (1 + \lambda)l = -(1 + \lambda)$$

$$y_1 = l - m = 1 \text{ oraz}$$

$$R_1(-(1 + \lambda), 1) = -(1 + \lambda) + (1 - \mu)2 = 1 - \lambda$$

- 1 dla $\lambda \in [0, 1)$
 $R_1(-(1 + \lambda), 1) > 0 \Rightarrow$ mamy możliwość silnego arbitrażu
($\sim AA_1^W$)
- 2 dla $\lambda = 1$
 $R_1(-(1 + \lambda), 1) = 0 \Rightarrow$ mamy możliwość słabego arbitrażu
($\sim AA_1^S$, ale AA_1^W)
- 3 dla $\lambda > 1$ mamy AA_1^S

Przykład 2:

$$B \equiv 1, \quad S_0 = 1, \quad S_1 = 2,$$

$$S_2(\omega) = \begin{cases} \epsilon & \omega \in A \\ \frac{1}{\epsilon} & \omega \notin A \end{cases}, \text{ gdzie } \mathbb{P}(A) = 0,5$$

Przykład 2:

$$B \equiv 1, \quad S_0 = 1, \quad S_1 = 2,$$

$$S_2(\omega) = \begin{cases} \epsilon & \omega \in A \\ \frac{1}{\epsilon} & \omega \notin A \end{cases}, \text{ gdzie } \mathbb{P}(A) = 0,5$$

koszty transakcji: $\lambda = 1, \quad \mu = 0$.

Przykład 2:

$$B \equiv 1, \quad S_0 = 1, \quad S_1 = 2,$$

$$S_2(\omega) = \begin{cases} \epsilon & \omega \in A \\ \frac{1}{\epsilon} & \omega \notin A \end{cases}, \text{ gdzie } \mathbb{P}(A) = 0,5$$

koszty transakcji: $\lambda = 1, \quad \mu = 0$.

- 1 istnieje możliwość słabego arbitrażu w chwili $t = 1$ ($\sim AA_1^s$)

Przykład 2:

$$B \equiv 1, \quad S_0 = 1, \quad S_1 = 2,$$

$$S_2(\omega) = \begin{cases} \epsilon & \omega \in A \\ \frac{1}{\epsilon} & \omega \notin A \end{cases}, \text{ gdzie } \mathbb{P}(A) = 0,5$$

koszty transakcji: $\lambda = 1, \quad \mu = 0$.

- 1 istnieje możliwość słabego arbitrażu w chwili $t = 1$ ($\sim AA_1^s$)
- 2 nie istnieje możliwość słabego arbitrażu w chwili $t = 2$ (AA_2^s)

Przykład 2:




$$B \equiv 1, \quad S_0 = 1, \quad S_1 = 2,$$

$$S_2(\omega) = \begin{cases} \epsilon & \omega \in A \\ \frac{1}{\epsilon} & \omega \notin A \end{cases}, \text{ gdzie } \mathbb{P}(A) = 0,5$$

koszty transakcji: $\lambda = 1, \quad \mu = 0$.

- 1 istnieje możliwość słabego arbitrażu w chwili $t = 1$ ($\sim AA_1^s$)
- 2 nie istnieje możliwość słabego arbitrażu w chwili $t = 2$ (AA_2^s)

$$AA_T^s \not\Rightarrow AA_t^s \text{ dla } t < T$$

-  Y. Kabanov, M. Safarian, *Markets with transaction costs: mathematical theory*, Springer-Verlag, Berlin Heidelberg, (2009).
-  Y. Kabanov, M. Rasonyi, Ch. Stricker, *No-arbitrage criteria for financial markets with efficient friction*, Finance and Stochastics 6, (2002), 371-382.
-  M. Rasonyi, *New methods in the arbitrage theory of financial markets with transaction costs*, Séminaire de Probabilités XLI, Lecture Notes in Mathematics 1934, 455–462, Springer, Berlin, 2008.