

ეპროექტი ტიას მუზეუმის არათვითური განვითარები სრატეგიების კომპიუტერული გამოთვლა

ლია ყიფიანი

საქართველოს ტექნიკური უნივერსიტეტი

რეზიუმე

ეპროექტი ტიას მუზეუმის არათვითური განვითარების მიზანის მიხედვით. განხილულია ზოგადი გადახდის ფუნქცია, გამომდინარე მთელი რეალიზაციის აქციების კურსის მიხედვით. მოდელის სამართლიანი ფასის ფორმა მოძებნილია არათვითურის კაპიტალდანდების პროცესი. მიღებული შედეგები იძლევა საშუალებას ავაგოთ კომპლექსური პროგრამები რიცხვითი მაგალითებისათვის.

საკვანძო სიტყვები: მუზეუმი, ფინანსური, ბაზარი, ჰეჭი, სტრატეგია, პროგრამა.

1. შესავალი

თანამედროვე საბაზრო ეკონომიკაში ცენტრალური ადგილი ფულად-საკრედიტო პოლიტიკას უქავია. ამ პოლიტიკის მართვისა და კონტროლის ძირითადი ინსტრუმენტები ფინანსურ ბაზრებზე ფასიანი ქაღალდებით ოპერაციებია [1,2]. ეს ოპერაციები შეიცავს გარკვეულ რისკებს და საჭიროა ამ რისკების შესწავლა და ანალიზი. ეს საკითხები მიეკუთვნება ფინანსების თვორიას, რომლის მათემატიკურ პრობლემატიკას იკვლევს ბოლო ათწლეულებში ინტენსიურად განვითარებადი სტოქსტური ფინანსური მათემატიკა.

ნაშრომში შესწავლილია დეტერმინისტული და სტოქსტური ფინანსური მათემატიკის ზოგიერთი ამოცანა. კერძოდ ფინანსური ხდომილობებისა და ნაკადების დროში ყოფაქცევა და დისკრეტულ ბინომურ ბაზარზე პოპულარული ფასიანი ქაღალდის – ეპროექტი ტიას მუზეუმის არათვითურის განვითარებადი მინიმალური სრატეგიების კომპიუტერული გამოთვლა.

2. ძირითადი ნაწილი

1. ჩვენ განვიხილავთ ფინანსური (B , S) ბაზრის ცნობილი კოქსი-როსი-რუბინშტეინის დისკრეტული მოდელს

$$B_n = (1+r)B_{n-1}, \quad B_0 > 0, \quad (1)$$

$$S_n = (1+\rho_n)S_{n-1}, \quad S_0 > 0. \quad (2)$$

დავუშვათ, რომ ალბათობის ოჯახის $\{\mathbf{P}\}$ ზომა განისაზღვრება გასაზომ სივრცეში $(\Omega, \mathcal{F}, \mathcal{F}_n)$, $n = 0, 1, \dots, N$ ფილტრაციის მეშვეობით [3].

განტოლებებში (1), (2), $r > 0$ წარმოადგენს საპროცენტო ფსონს და ρ_n ნებისმიერი ალბათობისათვის ზომა $\in \mathbb{R}$ წარმოადგენს დამოუკიდებელი, თანაბრად განაწილებული შემთხვევითი ცვლადების თანმიმდევრობას მხოლოდ ორი ა და ბ მნიშვნელობებით; აგრეთვე

$$P(\rho_n - b) = p, \quad P(\rho_n - a) = 1 - p \quad \text{და} \quad -1 < a < r < b.$$

ადვილად შესაძლებელია დაგრწმუნდეთ, რომ თუ r აღემატება b -ს, მაშინ შესაძლებელია ურჩიოთ თანხის დაბანდება საბანკო ანგარიშზე (ფულის ინვესტირება m ობლიგაციებში), მაგრამ თუ r ნაკლებია ვიდრე a , მაშინ უმჯობესია ერთი აქციებიდ შეტენა

მოდელებში (1), (2) დაშვებულია, რომ B_n წარმოადგენს გადასახადებიდან თავისუფალ აქტივებს (საპროცენტო ფსონი r მუდმივია) და S_n წარმოადგენს სარისკო აქტივებს რადგან საფონდო ფასი შემთხვევითი ცვლადია [4].

ახლა დავუშვათ, რომ არსებობს რამდენიმე ინვესტორი, რომლებსაც აქვთ საწყისი კაპიტალი $X_0 = x > 0$ და სურთ მომავალში გაზარდონ კაპიტალი (B, S) ბაზრის შესაძლებლობის გამოყენებით. ამ შემთხვევაში გვაქვს საქმე ე.წ. ინვესტიციების ამოცანასთან.

დავუშვათ, რომ ერთი ობლიგაციის ფასი არის B_0 და ფასის ერთი აქციის ფასი არის S_0 საწყის მომენტში. დავუშვათ, რომ ამ დროის ამ მომენტში $n = 0$ ინვესტორმა შეიძინა β_0 რაოდენობის ობლიგაციები და γ_0 რაოდენობის აქციები. გავითვალისწოთ, რომ β_0 და γ_0 შეიძლება იყოს წილადი და უარყოფითი სიდიდე. მაგალითად, $\beta_0 = -0,2$ ნიშნავს სესხის აღებას $0.2B_0$ ოდენობით, ხოლო $\gamma_0 = 0.5$ ნიშნავს აქციების ნახევარის შეტენას. ამგვარად ინვესტორის საწყისი კაპიტალის შეიძლება ჩაიწეროს შემდეგი ფორმით

$$X_0 = X_0^\pi = \beta_0 B_0 + \gamma_0 S_0$$

სადაც $\pi = \pi_0 = (\beta_0, \gamma_0)$ ნათესამია ინვესტორის პორტფელის ან სტრატეგიის ფორმირებისათვის დროის მომენტში $n = 0$.

ახლა დავუშვათ, რომ არსებობს გასაზომი ფუნქციების $g = (g_n)$ $n = 0, 1, \dots, N$, $g_0 = 0$ თანმიმდევრობა F_{n-1} დავუშვათ, რომ დროის მომენტამდე $n = 1$, ინვესტორმა გადააქცია მისი პორტფელის $\pi_0 = (\beta_0, \gamma_0)$ ახალ პორტფელად პორტფოლიო $\pi_1 = (\beta_1, \gamma_1)$ იმის გათვალისწინებით, რომ ტოლობა

$$X_0^\pi = \beta_1 B_0 + \gamma_1 S_0 + g_1,$$

დაქმაყოფილებულია. ამგვარად, თუ $g_1 \geq 0$, მაშინ საწყისი კაპიტალის მცირდება სიდიდით g_1 , თუ $g_1 \leq 0$, მაშინ X_0^π იზრდება სიდიდით g_1 .

დროის მომენტის $n=1$ დადგომის შემდეგ, ინვესტორს ექნება კაპიტალი

$$X_0^\pi = \beta_1 B_1 + \gamma_1 S_1 ,$$

სადაც B_1 და S_1 წარმოადგენებ შესაბამისად ერთი ობლიგაციისა და ერთი აქციის ახალი ფასებს დროის მომენტში დრო $n=1$. ჩვენ გვექნება

$$X_0^\pi = \beta_1 \Delta B_1 + \gamma_1 \Delta S_1 - g_1 ,$$

სადაც $\Delta X_1^\pi = X_0^\pi - X_1^\pi$, $\Delta B_1 = B_1 - B_0$, $\Delta S_1 = S_1 - S_0$.

ანალოგიურად, დროის მომენტებში ნებისმიერი $n-1$ და n ჩვენ გვექნება

$$X_{n-1}^\pi = \beta_{n-1} B_{n-1} + \gamma_{n-1} S_{n-1} ;$$

$$X_{n-1}^\pi = \beta_n B_{n-1} + \gamma_n S_{n-1} + g_n ;$$

$$X_n^\pi = \beta_n B_n + \gamma_n S_n ,$$

$$X_n^\pi = \beta_n B_n + \gamma_n \Delta S_n - g_n ,$$

სადაც

$$\Delta X_n^\pi = X_n^\pi - X_{n-1}^\pi , \quad \Delta B_n = B_n - B_{n-1} , \quad \Delta S_n = S_n - \sin \gamma_{-1} .$$

თუ სტრატეგია π აგებულია g_n მნიშვნელობის მხედველობაში მიღებით, მაშინ მას ეწოდება არათვიდაფინანსებადი. როდესაც $g_n \equiv 0$, სტრატეგიას π ეწოდება თვითდაფინანსებადი. ჩვენ გვაქვს

$$\Delta \beta_n B_{n-1} + \Delta \gamma_n S_{n-1} + g_n = 0 \tag{3}$$

როდესაც $g_n \equiv 0$, (3) განტოლებიდან ჩვენ გვაქვს თვითდაფინანსებადი სტრატეგიის პირობა:

$$\Delta \beta_n B_{n-1} + \Delta \gamma_n S_{n-1} = 0 .$$

2. სტრატეგიას $\pi = (\pi_n) = (\beta_n, \gamma_n)$ ეწოდება $(x, f, N) - \dot{\pi}$ -ით, თუ

$$X_0^\pi = X_0 = x ,$$

$$X_N^\pi \geq f_N ,$$

სადაც $f = f_N$ წარმოადგენს გარკვეულ გადახდის ფუნქციას.

თუ ჩვენ გვაქვს ტოლობა $X_N^\pi \geq f_N$, მაშინ π -ს ეწოდება მინიმალური $\dot{\pi}$ -ი.

$X_0 = x > 0$ და $f = f_N$ -სათვის აღნიშნოთ $\Pi(x, f, N)$ ყველა $(x, f, N) - \dot{\pi}$ -ის ნაკრები.

ახლა მოდით განვსაზღვროთ სტანდარტული ევროპული ოფციონი. იგი წარმოადგენს გადახდის ფუნქციის წარმოებულ (მეორე რიგის) უსაფრთხოებას

$$f = f_N = (N_N - K)^+ = \max(S_N - K, 0) .$$

ამ ოფციონის მფლობელს აქვს უფლება შეიძინოს აქციები k ფასში დროის გარკვეულ მომენტში N . თუ $S_N > k$, მაშინ ოფციონის მფლობელი შეიძენს აქციებს k ფასში, გაყიდის მათ ერთჯერადად S_N ფასში და მიიღებს მოგებას

$$f_N = S_N - k.$$

მისი მოგება უდრის

$$f_N = S_N - k - C_N$$

სადაც C_N წარმოადგენს სტანდარტული ეპროპული ოფციონის ე.წ. სამართლიანი (რაციონალური) ფასს. თუ $S_N > K$, მაშინ ოფციონი მფლობელი არ განახორციელებს ოპერაციას თავის ოფციონით და მისი დაკარგი ტოლი იქნება C_N .

ინგესტორის ამოცანა (ოფციონის გამყიდველი) მდგომარეობს შემდეგში: გამოიყენოს ოფციონის სამართლიანი ფასი

$$C_N = \inf\{x > 0 : \Pi(x, f, N) \neq \emptyset\}.$$

რაც მოეთხოვება მინიმალური ჰეჯის $\pi_0^* = (\beta_0^*, \gamma_0^*)$ აგებისათვის.

3. განვიხილოთ ფინანსური (B, S) -ბაზარი (1), (2) და არათვით-დაფინანსებადი სტრატეგიები π_n . დავუშვათ რომ $f = f_N(S_0, S_1, \dots, S_N)$ თანმიმდევრობა F_{n-1} -გასაზომი ფუნქციების $g = (g_n)$ განსაზღვრულია ტოლობით

$$g_n = c\gamma_n S_{n-1}, \quad 0 < x < 1. \quad (4)$$

ლემა 1. დავუშვათ, რომ (B, S) ბაზარზე (1), (2) სტრატეგია π წარმოადგენს (x, f, N) -ჰეჯს. მაშინ

$$x \geq E^* \left[\left(\frac{1}{1+r} \right)^N \cdot f_N \right].$$

თუ (x, f, N) -ჰეჯის დანამატი არ მინიმალურია, მაშინ

$$x = E^* \left[\left(\frac{1}{1+r} \right)^N \cdot f_N \right].$$

დამტკიცება. (4) ტოლობის გათვალისწინებით ჩვენ გვექნება

$$X_{n-1}^\pi = \beta_n B_{n-1} + \gamma_n S_{n-1} + c\gamma_n S_{n-1} = \beta_n B_{n-1} + \gamma_n S_{n-1}(1+c),$$

$$X_n^\pi = rX_{n-1}^\pi + \gamma_n S_{n-1} + (\rho - r^*), \quad (5)$$

სადაც

$$r^* = r + c(1+r).$$

(5) ტოლობიდან

$$X_n^\pi - X_{n-1}^\pi (1+r) = \gamma_n S_{n-1} (\rho_n - r^*) . \quad (6)$$

მოცემულია

$$M_n^* = \frac{X_n^\pi}{B_n},$$

და (6) განტოლების გათვალისწინებით ჩვენ მივიღებთ

$$\Delta M_n^* = \frac{1}{B_n} \gamma_n S_{n-1} (\rho_n - r^*) .$$

მოცემული

$$m_n = \sum_{k=1}^n (\rho_k - r^*), \quad \Delta m_n = \rho_n - r^*.$$

ჩვენ გვაქვს

$$M_n^\pi = M_0^\pi + \sum_{k=1}^n \Delta M_k^\pi = M_0^\pi + \sum_{k=1}^n \frac{1}{B_k} \gamma_k S_{k-1} \Delta m_k . \quad (7)$$

გარდა ამისა ჩვენ გვაქვს

$$E(\rho_n - r^*) = np + a(1-p) - r^*,$$

სადაც E აღნიშნავს საშუალო $P \in \mathbf{P}$ ღონისძიების მიმართულებას.

ახლა განვსაზღვროთ p^* ტოლობის მეშვეობით

$$p^* = \frac{r^* - a}{b - a} = \frac{r + c(1+r) - a}{(b-a)}, \quad 0 < p^* < 1. \quad (8)$$

დაგუშვათ რომ $P^* \in \mathbf{P}$ წარმოადგენს ღონისძიების აღბათობას რას შესაბამება მის სიდიდეს p^* და გამოისახება როგორც

$$P^*(\rho_n = b) = p^*, \quad P^*(\rho_n = a) = 1 - p^*.$$

ადვილია ვაჩვენოთ, რომ თანმიმდევრობა $(m_n, F_n \cdot P^*)$ აყალიბებს მარტინგალს

$$E^*(m_n / F_{n-1}) = m_{n-1},$$

სადაც E^* წარმოადგენს ღონისძიების P^* საშუალოს.

ფარდობის (7) გამოყენებით, გამომდინარე რომ F_{n-1} ღონისძიების დადგენა $\gamma_k S_{k-1} / B_k$ სიდიდით, ადვილად ჩანს რომ (M_n, F_n, P^*) თანმიმდევრობა აგრეთვე წარმოადგენს მარტინგალს და ამრიგად ყოველი სტრატეგიისათვის π ჩვენ გვექნება $E^* M_N^\pi = M_0^\pi$. მაშინ

$$E^* M_N^\pi = E^* \left(\frac{X_N^\pi}{B_N} \right) = M_0^\pi = \frac{x}{B_0}.$$

მაშასადამე თუ სტრატეგია არის $\pi \in \Pi(x, f, N)$, მაშინ ჩვენ მივიღებთ

$$x \geq E^* [(1+r)^{-N} \cdot X_N^\pi],$$

თუმცა, გარდა ამისა, თუ ჰეჯი მინიმალურია, მაშინ ჩვენ გვექნება

$$x = E * \left[(1+r)^{-N} \cdot X_N^\pi \right]$$

ლემა 1 დამტკიცებულია.

დასკვნა 1. მინიმალური სტრატეგიის კაპიტალი განისაზღვრება ტოლობით

$$X_n^{\pi^*} = \frac{1}{1+r} [p^* f((1+b)S_n) + (1-p^*) f((1+a)S_n)]$$

სადაც p^* განისაზღვრება ტოლობით (8).

დასკვნა 2. სამართლანია შემდეგი განმეორადი ტოლობები [5]:

$$X_n^{\pi^*} = \frac{1}{1+r} [p^* C_{N-k+1,j+1} + (1-p^*) C_{N-k+1,j}],$$

სადაც $k = 1, \dots, N$, $j = 0, 1, \dots, N-k$, p^* განისაზღვრება ტოლობით (8).

მინიმალური სტრატეგიების კომპიუტერული გამოთვლა [6]

- საწყისი პარამეტრების განსაზღვრა:

In[16] :=	a=1/5	Out[16] = 1/5
	b=4/5	Out[17] = 4/5
	r=0.2	Out[18] = 0.2
	S ₀ =10	Out[19] = 10
	K=5	Out[20] = 5
	k=8	Out[21] = 8
	c=4	Out[22] = 4
	n=20	Out[23] = 20
	Null	

- დამხმარე პარამეტრების განსაზღვრა:

$$In[25]:= p^* = \frac{r + c(1+r) - a}{(b-a)}$$

- ძირითადი ფუნქციების განსაზღვრა:

$$In[26]:= S[n_, j_] := (1 - a)^n (1 - b)^{n-j}$$

$$f[x_]:= \text{Max}[x - K, 0]$$

Null

- მინიმალური სტრატეგიის კაპიტალის განსაზღვრა:

$$In[29]:= X^{\pi^*} = \frac{1}{(1+r)} (p^* * f[(1+b)* S[n, j]] + (1-p^*) * f[(1+b)* S[n, j]])$$

Null

$$Out[29] = 43.134$$

3. დასკვნა

შესწავლით გროვული ტიპის ოფციონის ფასდადების პრობლემაზე არათვითდაფინანსებადი სტრატეგიებისთვის ორაქტივანი ფინანსური ბაზრის კოქსის, როსის და რუბენშტეინის დისკრეტული ბინომური მოდელის შემთხვევაში. აქციის ფასის ბოლო მომენტში მნიშვნელობაზე დამოკიდებული გადახდის ფუნქციისათვის მიღებულია ოფციონის სამართლიანი ფასისა და მინიმალური ჰეჭის ცხადი გამოსახულებები. გადმოცემულია არათვითდაფინანსებადი სტრატეგიების აგების პროგრამა.

ლიტერატურა:

1. ორჯონიძე ნ., ყიფიანი ლ., ბაგდასარიანი ვ. ბიზნესის საფუძვლები. სტუ, თბ., 2007
2. ორჯონიძე ნ., ყიფიანი ლ., ბაგდასარიანი ვ. მცირე ბიზნესი. სტუ, თბ., 2007
3. Ширяев А.Н. Основы стохастической финансовой математики. т.1. Факты, модели. т.2. «Фазис». Москва, 1998
4. დოჭვირი ბ. გვრობული ტიპის სტანდარტული ოფციონი. თბილისის უნივერსიტეტის გამომცემლობა. თბილისი. 2005
5. Babilua P., Kipiani L. On one problem of european option pricing. Georgian International journal of science and Technology. Tom 3. N 2 New York. 2011. pp. 237-248.
6. კაიშაური თ., ყიფიანი ლ., ხართიშვილი ი. კონუსური გარსის ფიზიკურად არაწრფივი სასაზღვრო ამოცანის გადაწყვეტის ალგორითმი. საერთაშორ. სამეცტექნ. კონფ. შრ.კრ. „სამშენებლო მექანიკის პრობლემები“ (სტუ-ს სამშენებლო მექანიკისა და სეისმომედგომის კათედრის 50 წლის იუბილე). სტუ. თბ., 2010. გვ. 259-253.

COMPUTATION OF EUROPEAN OPTION NONSELF-FINANSING MINIMAL STRATEGIES

Kipiani Lia

Georgian Technical University

Summary

The pricing task of European option is investigated in terms of financial (B,S) market by known Cox-Rossi-Rubinstein model. The general payment function proceeding from all realization due share prices is considered. The form of fair price is finding for one class of nonself-financing strategies; are constructed minimal hedge and capital process of investment. The obtained results gives the possibility to construct complex programs for numerical examples.

КОМПЬЮТЕРНЫЙ РАСЧЁТ НЕСАМОФИНАНСИРУЕМЫХ МИНИМАЛЬНЫХ СТРАТЕГИЙ ОПЦИОННА ЕВРОПЕЙСКОГО ТИПА

Кипиани Лия

Грузинский Технический Университет

Резюме

Задача ценообразования опциона европейского типа исследована с точки зрения финансового (B,S) рынка согласно известной модели Кокса-Росси-Рубинштейна. Рассмотренна общая платёжная функция, исходя из курса акций всей реализации. Форма справедливой цены опциона найдена для одного класса несамофинансируемых стратегий; построены минимальный хедж и процесс капиталовложения инвестора. Полученные результаты предоставляют возможность построить комплексные программы для численных примеров.