

**პროდუქციაზე მოთხოვნის მინიმალური საჭარმოო დანახარჯებით
დაკამაყოფილების მოღელი შეუზღუდავი საჭარმოო სიმძლავის დროს**

ია გიაშვილი
საქართველოს ტექნიკური უნივერსიტეტი
რეზიუმე

სტატიაში განხილულია პროდუქციაზე მოთხოვნის მინიმალური საწარმოო დანახარჯებით დაკამაყოფილების მოღელი შეუზღუდავი საწარმოო სიმძლავრის დროს. ამოცანის გადაჭრა დაფუძნებულია დროის დისკრეტიზაციაზე და გრაფიკის მოღელის გამოყენებაზე. წარმოების გეგმის თთოვეული ალტერნატივისთვის განსაზღვრულია რკალის სიგრძე, მიღებულია ორიენტირებული გრაფი, რომელშიც უმოკლესი გზა განსაზღვრავს წარმოების ოპტიმალურ გეგმას, ხოლო ამ გზის სიგრძე პერიოდის არსებული მოთხოვნის ოპტიმალურად დაკამაყოფილებასთან დაკავშირებულ დანახარჯებს.

საკვანძო სტრუქტები: საწარმოო დანახარჯები. ოპტიმიზაცია. დროის დისკრეტიზაცია. გრაფიკის მოღელი. უმოკლესი გზის ალგორითმი.

1. შესავალი

მმართველობითი გადაწყვეტილების მიღებისას წარმოიქმნება სხვადასხვა სახის ოპტიმიზაციის ამოცანები. ერთ-ერთი ასეთი მიკროეკნომიკური ამოცანაა პროდუქციაზე მოთხოვნის მაქსიმალურად დასაკმაყოფილებლად წარმოების ოპტიმალური მოცულობის განსაზღვრა დანახარჯების მინიმიზაციის კრიტერიუმთ ფიქსირებული ფასის პირობებში. ამოცანის გადასაჭრელად გავრცელით საწარმოო დანახარჯების ქცევაში - რომელი დანახარჯი შეიცვლება და რამდენით მეტეჯერების მიერ მიღებული გადაწყვეტილების შედეგად. დანახარჯთა ქცევაში იცვლისხმება ის, თუ როგორ იცვლება საწარმოო დანახარჯები საქმიანობის დონის ცვლილების შესაბამისად. მუდმივი დანახარჯი არ იცვლება მთლიანობაში საქმიანობის დონის შეცვლასთან ერთად. მაგალითად, იჯარის გადასახადი ან ტექნიკური მოსამაშადებელი დანახარჯი, რომელიც საჭიროა პარტიის წარმოების დასაწყებად. ცვლადია დანახარჯი, რომელიც იცვლება მთლიანად საქმიანობის დონის პროპორციულად, მაგალითად პირდაპირი მასალა და შრომითი დანახარჯები.

2. ძირითადი ნაწილი

პროდუქციაზე მოთხოვნის მაქსიმალურად დაკამაყოფილების შესაძლებლობა დამოკიდებულია საწარმოს სიმძლავრეზე (b). განვიხილოთ სიტუაცია, როდესაც საწარმოო სიმძლავრე შეზღუდული არ არის. დაგეგმვის პერიოდში შეიძლება იქნას წარმოებული ნებისმიერი მოცულობის პარტია და შეიძლება შენახულ იქნას ნებისმიერი მოცულობის მზა პროდუქციის მარაგი, ანუ პარტიის მოცულობის ზრდა და მისი შენახვა არ არის დაკავშირებული კაპიტალურ დანახარჯებთან. ამოცანა მდგომარეობს იმაში, თუ როგორ დაკამაყოფილების პერიოდის მოთხოვნა: - პერიოდის მთლიანი მოთხოვნის შესაბამისი მოცულობა ვაწარმოოთ ერთ პარტიაში; - პერიოდის თთოვეული ინტერვალის მოთხოვნის დაკამაყოფილება მოხდეს ცალკეული პარტიების წარმოებით; - ერთი პარტიის მოცულობით დაკამაყოფილების რამდენიმე მომდევნო ინტერვალის მოთხოვნა.

თთოვეულ შემთხვევაში იქმნება მარაგი და ხდება ინტერვალის მოთხოვნის თანდათანობით დაკამაყოფილება, ან იქმნება მარაგი მომდევნო რამდენიმე ინტერვალის მოთხოვნის დასაკმაყოფილებლად.

კვლევა დაფუძნებულია დროის დისკრეტიზაციაზე და გრაფული მოდელის გამოყენებაზე. დაგეგმვის T პერიოდი დაყოფილია n ინტერვალებად. დაგეგმვის პერიოდის და ინტერვალის სანგრძლივობა დამოკიდებულია პროდუქციის თვისებებზე (სეზონური, მაღაფუჭებადი და სხვ) და შეიძლება იყოს განსხვავებული.

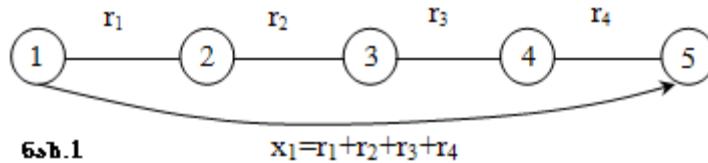
მოღელში გათვალისწინებულია ოპტიმიზაციის ერთ-ერთი კრიტერიუმი – წარმოების დანახარჯების მინიმიზაცია. დაგეგმვის n-ინტერვალიანი T-პერიოდისთვის განსაზღვრულია n+1 კვანძიანი (წვერიანი) გრაფი, რომლის კვანძები შეერთებულია რკალებით. რკალი ორ კვანძს შორის ნიშავს, რომ პარტიის მოცულობა აკმაყოფილებს ამ კვანძებს შორის ინტერვალების მოთხოვნას. გრაფში გზის სიგრძე ადიტიურია, იგი უდრის შემავალ რკალთა სიგრძეების ჯამს. გრაფის რკალის სიგრძე (d) ასახავს მოცულობის პარტიის წარმოების დანახარჯებს C(x)=K+F+ax^m, სადაც K – ტექნიკური მოსამაშადებელი დანახარჯია საწარმოო პროცესის სამუშაო მდგომარეობაში მოსაყვანად; F – მუდმივი დანახარჯია, ax^m- ცვლადი დანახარჯი. პერიოდის მთლიანი საწარმოო დანახარჯი იქნება:

პერიოდის მოთხოვნის დაკამაყოფილების შესაბამისი წარმოების გეგმის ალტერნატიული ვარიანტები წარმოვიდგინოთ $x=(x_1, x_2, \dots, x_k)$, სადაც x - პერიოდის წარმოების მოცულობა, k - ალტერნატივების რაოდენობა.

თითოეული განხილული ალტერნატივისთვის განვსაზღვროთ რკალის სიგრძე, მივიღებთ ორიენტირებულ გრაფს, რომელშიც უმოკლესი გზა განსაზღვრავს წარმოების ოპტიმალურ გეგმას, ხოლო ამ გზის სიგრძე პერიოდის არსებული მოთხოვნის ოპტიმალურად დაკმაყოფილებასთან დაკავშირებულ დანახარჯებს.

მაგალითისთვის განვიხილოთ 4 ინტერვალიანი პერიოდი $n=4$.

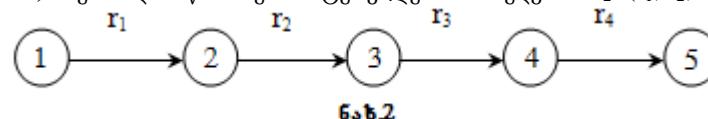
ალტერნატივა 1. 1 კვანძში (ინტერვალში) წარმოებული პარტიის მოცულობა განკუთვნილია მომდევნო 4 ინტერვალის, ანუ მთლიანი პერიოდის მოთხოვნის დასაკმაყოფილებლად (ნახ.1).



პერიოდის წარმოება ინტერვალების მიხედვით იქნება:

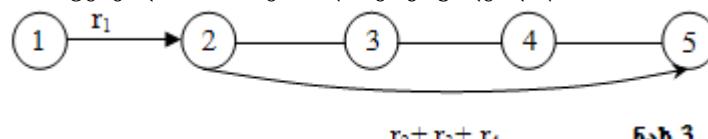
$$x_1 = \left(\sum_{i=1}^4 r_i; 0; 0; 0 \right)$$

ალტერნატივა 2. პერიოდის თითოეული ინტერვალის მოთხოვნის დაკმაყოფილება ხდება ცალკეული პარტიის წარმოებით (ნახ.2). პერიოდის წარმოება ინტერვალების მიხედვით $x_2 = (r_1; r_2; r_3; r_4)$.



ნახ.2

ალტერნატივა 3. 1 კვანძში (ინტერვალში) წარმოებული პარტიის მოცულობა განკუთვნილია 1 ინტერვალის მოთხოვნის დასაკმაყოფილებლად, ხოლო 2 კვანძში წარმოებული პარტიის მოცულობა განკუთვნილია მომდევნო 3 ინტერვალის მოთხოვნის დასაკმაყოფილებლად.

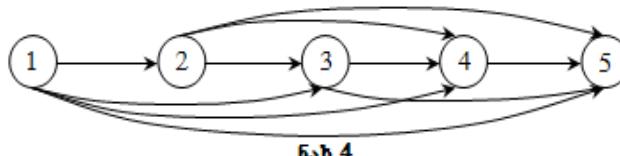


ნახ.3

პერიოდის წარმოება ინტერვალების მიხედვით იქნება:

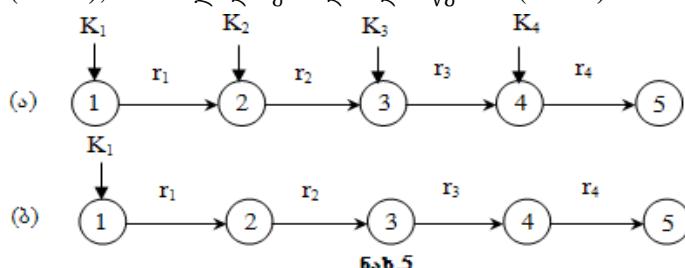
$$x_3 = \left(r_1; \sum_{i=2}^4 r_i; 0; 0 \right)$$

ანალოგიურად შეიძლება განვიხილოთ პერიოდის მოთხოვნის დაკმაყოფილების შესაბამისი წარმოების გეგმის ყველა შესაძლო კომბინაცია. მიღებულ გრაფს ექნება შემთხვევაში სახე (ნახ.4).



ნახ.4

რაც შეეხება ტექნიკურ მოსამზადებელ დანახარჯებს იგი შეიძლება გაიწიოს ან თითოეული პარტიის წარმოების დაწყების წინ (ნახ.5.ა), ან მხოლოდ პერიოდის დასაწყისში (ნახ.5.ბ).



ნახ.5

ინტერვალების ხანგრძლივობაზე დამოკიდებულებით, ტექნიკური მოსამზადებელი დანახარჯები (ტექნიკურული რეჟიმის უზრუნველყოფა) შემცლება შემცირდეს ინტერვალების მიხედვით

$$K_i = K \left(1 - \frac{i-1}{i_{\max}} \right)$$

თითოეული განხილული ალტერნატივისთვის განსაზღვრულია საწარმოო დანახარჯები ინტერვალების მიხედვით და წარმოდგენილია ცხრილის სახით. 1-ელ ცხრილში წარმოდგენილია მონაცემები, როდესაც ტექნიკური მოსამზადებელი დანახავი გაიწევა თითოეული პარტიის წარმოების დაწყების წინ, ხოლო მე-2 ცხრილში ტექნიკური მოსამზადებელი დანახარჯი გაიწევა მხოლოდ პერიოდის დასაწყისში.

ცხრ.1

	ალტერნატივა 1	ალტერნატივა 2	ალტერნატივა 3
C_1	$K_1 + F + a \left(\sum_{i=1}^4 [r_i] \right)$	$K_1 + \frac{F}{4} + ar_1^m$	$K_1 + \frac{F}{2} + ar_1^m$
C_2	0	$K_2 + \frac{F}{4} + ar_2^m$	$K_1 + \frac{F}{2} + a \left(\sum_{i=2}^4 [r_i] \right)^m$
C_3	0	$K_3 + \frac{F}{4} + ar_3^m$	0
C_4	0	$K_4 + \frac{F}{4} + ar_4^m$	0
	$\sum_{i=1}^4 K_i + F + a \left(\sum_{i=1}^4 [r_i] \right)$	$\sum_{i=1}^4 K_i + F + a \sum_{i=1}^4 r_i^m$	$\sum_{i=1}^4 K_i + F + a \left(r_1^m + \left(\sum_{i=2}^4 \right) \right)$

ცხრ.2

	ალტერნატივა 1	ალტერნატივა 2	ალტერნატივა 3
C_1	$K_1 + F + a \left(\sum_{i=1}^4 [r_i] \right)$	$K_1 + \frac{F}{4} + ar_1^m$	$K_1 + \frac{F}{2} + ar_1^m$
C_2	0	$\frac{F}{4} + ar_2^m$	$\frac{F}{2} + a \left(\sum_{i=2}^4 [r_i] \right)^m$
C_3	0	$\frac{F}{4} + ar_3^m$	0
C_4	0	$\frac{F}{4} + ar_4^m$	0
	$K_1 + F + a \left(\sum_{i=1}^4 [r_i] \right)$	$K_1 + F + a \sum_{i=1}^4 r_i^m$	$K_1 + F + a \left(r_1^m + \left(\sum_{i=2}^4 \right) \right)$

მას შემდეგ რაც გამოვლები ჩატარებულია ყველა რკალისთვის, მიღებულ ორიენტირებულ გრაფში ვპოულობთ უმოკლეს გზას, რომლის სიგრძე იძლევა მიზნობრივი ფუნქციის (საწარმოო დანახარჯების) მინიმალურ მნიშვნელობას, ხოლო მინიმალურ გზაში შემავალი რკალები საშუალებას გვაძლევს განგსაზღვროთ განხილული პერიოდის წარმოების ოპტიმალური გეგმა ინტერვალების მიხედვით.

3. დასკვნა

შეუზღუდავი საწარმოო სიმძლავრეების დროს საწარმოო დანახარჯების მინიმიზაციიდან გამომდინარე იპტიმალურ საწარმოო გეგმად შემცლება მივიჩნიოთ ალტერნატივე 1, როდესაც 1 კვანძში (ინტერვალში) წარმოებული პარტიის მოცულობა განკუთვნილია მომდევნო 4 ინტერვალის, ანუ მთლიანი პერიოდის მოთხოვნის დასაქმაყოფილებლად. აგებული მოდელის გამოყენება ასევე შემცლება შეუზღუდავი საწარმოო სიმძლავრეების

დროს. ამრიგად, შექმნილ გრაფში უმოკლესი გზის ძიების ალგორითმის გამოყენება საშუალებას იძლევა განისაზღვროს რამდენიმე ამონაპირობების მიმღები სიტყვა. მათ შორის ოპტიმალურის ამორჩევა ხდება გადაწყვეტილების მიმღები პირის მიერ შერჩეული კრიტერიუმის გათვალისწინებით.

ლიტერატურა:

- | | | | |
|-----------------------------|--|--------------------------|---|
| 1.
.
., 2002. | | 2.
. . . .
, 2002. | / |
|-----------------------------|--|--------------------------|---|

**MODEL OF SATISFACTION OF THE DEMANDS ON THE GOODS WITH MINIMAL
MANUFACTURING EXPENSES IN THE CASE OF UNLIMITED
MANUFACTURING RESOURCES**

Giaşvili Ia
Georgian Technical University
Summary

This article discusses the model of demand satisfaction at minimal costs of production in the situation of unlimited production capacity. The solution is based on the time discretization and the use of graph models. For each alternative production plan the length of the curve is defined and an oriented graph is designed, determining the optimum production plan by the shortest path and costs for optimum satisfaction of current demand by its length.

P

, , , ,