

## İTERASIYA ÜSULU VƏ ONUN TƏDRİSİ METODİKASI

Elşanə Abdullayeva,

Azərbaycan Dövlət Pedaqoji Universiteti

Email: elshane.abdullayeva@gmail.com

**Rəyçilər:** ped.ü.elm.dok., prof.A.S. Adıgözəlov,  
riyaz.ü.elm.dok., prof. İ.C. Mərdanov

**Açar sözlər:** iterasiya, yaxınlaşma, artım, funksiya, ardıcıl, proqram

**Ключевые слова:** итерация, приближение, рост, функция, последовательно, программа

**Key words:** iteration, approach, increase, function, systematically, program

Hesablama riyaziyyatında bir çox tənliklərin dəqiq həll alqoritmi yoxdur. Müəyyən sayda cəbri və transendent tənliklər var ki, onların dəqiq həll alqoritmi vardır. Biz bilirik ki, bir, iki, üç və dörd dərəcəli tənliklərin həllinin alqoritmi asanlıqla verilə bilər. Məsələn,

$ax = b, (a \neq 0):; ax^2 + bx + c = 0$  tənliyi

üçün  $x_{1,2} = \frac{-b \pm \sqrt{D}}{2a}$  həllinin tapılması alqoritmi vardır. Bundan əlavə olaraq üç dərəcəli tənliklərin, dörd dərəcəli tənliklərin də həll alqoritmlərini yazmaq olar. Dərəcəsi beş və daha artıq olan tənliklərin həlli isə problem yaradır. Bu məsələnin araşdırılması ilə hesablama riyaziyyatı məşğul olur. Qalua və daha sonra Abel isbat etmişdir ki, bu cür tənliklərin dəqiq həll alqoritmi yoxdur. Alqoritmin araşdırılması ilə məşğul olaq.

Həlli olmayan tənliklərin təqribi həllini tapmaq mümkündür. Yüksək dərəcəli tənliklər üçün həll alqoritmi tərtib edəcəyik. Ümumiyyətlə, tənlik və onun həlli məktəb kursunda verilir. Məchul əvəzinə şagirdlərə müxtəlif formalı xanalar təqdim olunur. Dairə, kvadrat və s. formalı fiqurlar istifadə olunur. Yuxarı siniflərə keçdikdə isə tənliyin tərifini daxil edilir. "Məchulu olan bərabərliyə tənlik deyilir." Bundan sonra atıq tənliyin kökünün tapılması anlayışlarına keçmək olar. Artıq şagirdlərdə tənlik anlayışı daha ümumi şəkildə formalaşır.

Tənliklərin təqribi həll üsulları çoxdur. Bura daxildir: parçanı yarıya bölmə, vətərlər, toxunanlar, iterasiya üsulu. Biz itersiya üsulu ilə yaxından tanış olacağıq. Iterasiya üsulunu başqa cür ardıcıl yaxınlaşmalar kimi də adlandırmaq olar. Bu üsulun tarixi çox qədim zamanlara dayanır. Deyilənlərə görə, eramızdan 500 il əvvəl ya-

şamış Zenon tərəfindən işlənmişdir. Zenon isbat etməyə çalışmışdır ki, həyatda hərəkət yoxdur. Bunu göstərmək üçün Zenon bir nümunə göstərmişdir. Axillesin hərəkət edən tısbağaya çata bilməməsi məsələsinə toxunmuşdur. Axilles nə qədər məsafə qət etsə də, tısbağaya çata bilməmişdir. Burada ki, əsas məsələ odur ki, Axilleslə tısbağa arasında məsafə həmişə qalacaqdır.

İterasiya üsulunun əsasını funksional analizdə keçirilən sıxılmış inikas prinsipi təşkil edir. Bunu izah etməyə çalışaq. Tutaq ki,  $X$  tam metrik fəza olub,  $A$  operatoru  $X$  fəzasını hər hansı elementini həmin fəzanın elementinə çevirir və sıxılmış operatorudur. Yəni,  $\rho(Ax, Ay) \leq L\rho(x, y), 0 < L < 1$  şərtini ödəyir. Onda  $X = AX$  tənliyinin yeganə həlli vardır.

**Teorem:**  $\varphi(x)$  funksiyası  $[a, b]$ -də təyin olunan diferensiallanan funksiya və onun bütün qiymətləri  $[a, b]$ -yə daxildirsə,  $|\varphi'(x)| \leq q < 1$  şərti ödənilirsə onda  $x_n = \varphi(x_{n-1})$  ( $n = 1, 2, 3, \dots$ ) iterasiya prosesi  $x_0 \in [a, b]$ -dən asılı olmayaraq yığılandır və  $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = x$ . Limiti  $x = \varphi(x)$  tənliyinin  $[a, b]$ -də yeganədir.

**İsbati:**  $x_{n-1} - x_n = \varphi(x_n) - \varphi(x_{n-1})$  -dir. Laqrajın sonlu artım düsturunu tətbiq etsək alarıq,

$x_{n+1} - x_n = (\overline{\varphi(x_n)})(x_n - x_{n-1}), \overline{x_n} \in (x_{n-1}, x_n);$

Şərtə görə  $|\varphi'(x)| \leq q < 1$ . Onda

$|x_{n+1} - x_n| \leq q |x_n - x_{n-1}|, n = 1, 2, 3, \dots$  qiymətlərini verək.

$$\begin{aligned} |x_2 - x_1| &\leq q |x_1 - x_0| ; \\ |x_3 - x_2| &\leq q |x_2 - x_1| \leq q^2 |x_1 - x_0| \\ |x_{n+1} - x_n| &\leq q^n |x_1 - x_0| \end{aligned} \quad \text{alarıq.}$$

İndi də  $x_0 + (x_1 - x_0) + (x_2 - x_1) + \dots + (x_n - x_{n-1}) + \dots$  sırasına baxaq və onun birinci  $(n + 1)$  həddinin cəmi  $x_n = S_{n+1}$  olar.  $q < 1$  olduğu üçün sıra yığılandır.  $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = \lim_{n \rightarrow \infty} S_{n+1} = x$ . Bu həll yeganə həldir. İndi isə əksini fərz edək. Fərz edək ki, bu həll yeganə deyil. Onda  $x$  və  $y$  kimi həllin olduğunu qəbul edə bilərik.  $x - y = \varphi(x) - \varphi(y) = \varphi'(c) \cdot (x - y)$  və ya  $|x - y| \cdot (1 - q) \leq 0$  buradan  $x = y$  alınır.

Yuxarıdakı teorem isbat olunduqdan sonra aşağıdakıları əlavə edək. Teorem  $\varphi(x)$  funksiyasının  $(-\infty; \infty)$  arasında təyin olunduğu və diferensiallanan olması şərti daxilində də doğrudur. İndi isə yaxınlaşma xətasını qiymətləndirək.

$$\begin{aligned} |x_{n+p} - x_n| &\leq |x_{n+p} - x_{n+p-1}| + |x_{n+p-1} - x_{n+p-2}| \\ &+ |x_{n+1} - x_n| \leq q_1^{n+p-1} |x_1 - x_0| + q_1^{n+p-2} |x_1 - x_0| \\ &\dots + q_1^n |x_1 - x_0| = q_1^n |x_1 - x_0| \cdot \frac{1 - q_1^p}{1 - q_1} < \frac{q_1^p}{1 - q_1} |x_1 - x_0| \end{aligned}$$

Buradan çıxır ki,  $\{x_n\}$  ardıcılığı fundamental ardıcılıqdır və  $\lim_{n \rightarrow \infty} x_{n+p} = d$  - dir. Beləliklə,

$|x_n - d| < \frac{q^n}{1 - q} |x_1 - x_0|$  olduğunu alırıq. Burada  $f(x) = x - \varphi(x)$  yazılış formasından istifadə olunur.  $f'(x) = 1 - \varphi'(x) \geq 1 - q$ .  $f(d) = 0$  olduğu üçün (burada  $d$  tənliyin dəqiq həllidir)

$$\begin{aligned} |x_n - \varphi(x_n)| &= |f(x_n) - f(d)| = |x_n - d| \\ \cdot |\varphi'(x_n)| &\geq (1 - q) |x_n - d|, \quad (x_n) \in (x_n, d) \end{aligned}$$

buradan

$$|x_n - d| \leq \frac{|x_n - \varphi(x_n)|}{1 - q} \leq \frac{|x_{n+1} - x_n|}{1 - q} \leq \frac{q}{1 - q} |x_{n-1} - x_n|, \quad q \leq \frac{1}{2}$$

olarsa,  $|d - x_n| \leq |x_n - x_{n-1}|$  alırıq. Deməli, ardıcıl yaxınlaşmaların hesablanması o qədər davam etdirilməlidir ki,  $|x_n - x_{n-1}| < \varepsilon$  bərabərsizliyi ödənilsin. Burada  $\varepsilon$  verilmiş dəqiqlikdir.

Bu cür yığılan prosesdə  $|d - x_n|$  sıfıra monoton yaxınlaşır. Yəni hər cür sonrakı yaxınlaşma əvvəkindən daha dəqiqdir. Burada  $x_0$  başlanğıc yaxınlaşmadır və o həllə nə qədər yaxın olarsa cavab da bir o qədər dəqiq və düzgün olar.

Əgər  $x_0$  -i düzgün təyin etməsək,  $x_0, x_n = \varphi(x_{n-1}), (n = 1, 2, 3, \dots)$   $(a, b)$  intervalından kənara çıxa bilər. Və yaxud da mənasını itirə bilər. Bu dediklərimizə əsasən yuxarıda dediyimiz teoremi aşağıdakı kimi ifadə etmək olar.

**Teorem:**  $\varphi(x)$  funksiyası  $[a, b]$  - də təyin olunan diferensiallanan funksiya olsa, belə ki,  $x = \varphi(x)$  tənliyinin daha dar  $[\alpha, \beta]$  aralığında

həlli varsa,  $\alpha = a + \frac{1}{3}, \beta = b - a$  onda a)  $|\varphi'(x)| \leq q < 1, a < x < b$

b) başlanğıc həll  $x_0 \in [\alpha, \beta]$  olduqda bütün ardıcıl yaxınlaşmalar  $(a, b)$  -yə daxildir, ardıcıl yaxınlaşmalar yığılandır və

$$|d - x_n| < \frac{q^n}{1 - q} |x_1 - x_0| \quad \text{doğrudur.}$$

İsbatı: Tutaq ki,  $x_0 \in [\alpha, \beta]$  onda  $x_1 = \varphi(x_0)$ -in mənası var.  $d = \varphi(d)$  olduğundan

$$|x_1 - d| = |\varphi(x_0) - \varphi(d)| = |x_0 - d| |\varphi'(x_0)| \leq q(\beta - \alpha) < \frac{b - a}{3}$$

-dir. Buradan çıxır ki,  $x_1 \in [\alpha, \beta]$ . Ümumi halda isə

$$x_{n-1} \in (a, b), \quad |x_{n-1} - d| < \frac{b - a}{3} \quad \text{olduqda}$$

$x_n = \varphi(x_{n-1})$  bərabərliyinin mənası var və

$|x_n - d| = |\varphi(x_{n-1}) - \varphi d| \leq |x_{n-1} - d| \cdot |\varphi' x_{n-1}| \leq q |x_{n-1} - d| < \frac{b-a}{3}$   
 ödənilir, yəni  $x_n \in [\alpha, \beta]$   $n = 1, 2, 3, \dots$  asanlıqla  
 götürmək olar ki,  $\varphi(x)$  funksiyası tənliyin kö-  
 künün hər hansı  $(a, b)$  ətrafında işarəsini saxla-  
 yırsa və  $|\varphi' x| \leq q < 1$  ödənilirsə, onda 1)  
 $\varphi(x) > 0$  olsa  $x_n = \varphi(x_{n-1})$  ( $n = 1, 2, 3, \dots$ ),  $x_0 \in (a, b)$   
 ardıcılığı dəqiq həllə monoton yığılandır.

2)  $1 - 1 < -q \leq \varphi'(x) \leq 0$   $x_0 < d$  olsa bütün  
 ardıcıl yaxınlaşmalar  $(a, b)$  ətrafına düşər. İtera-  
 siya prosesinin yığılması üçün  $|\varphi'(x)| \leq q < 1$   
 şərti tələb edilir. Tutaq ki,  $a \leq x \leq b$  aralığında  
 $0 < m_1 \leq f(x) \leq M_1$ . Burada  $m_1$  -  $f(x)$  -  
 in  $[a, b]$  - dəki ən kiçik müsbət qiymətini,  $M_1$  -  
 $f(x)$ -in ən böyük qiymətini götürmək olar.  
 $f(x) = 0$  tənliyini  $x = x - \lambda f(x)$  şəklində yaz-  
 maq olar.  $\lambda$ -ni elə seçirik ki,  $[a, b]$  aralığında  
 $0 \leq \varphi(x) = 1 - \lambda f(x) \leq q < 1$  ödənilsin.

$$\text{Onda } 0 \leq 1 - \lambda M_1 \leq 1 - \lambda m_1 \leq q$$

yaza bilərik.  $\lambda = \frac{1}{M_1}$  seçək. Onda  
 $q = 1 - \frac{m_1}{M_1} < 1$   
 ödənilir. İterasiya prosesində  
 olduqca çox hesablamə tələb olunur. Bu o de-  
 məkdir ki, köklərim tapılmasında xətlər olduq-  
 ca çox alınır, xətləri də tapmaq üçün ayrıca  
 düsturlardan istifadə etmək lazımdır. Ona görə  
 də proqramlaşdırma aparmaqla tələb olunan də-  
 qiqliklə dəqiq kökə yaxın təqribi kökü tapmaq  
 olar. Lakin qeyd etdiyimiz kimi bu kök dəqiq  
 olmayacaq. Yuxarıda adını sadələdiyimiz üsul-  
 lar hansı ki, vətərlər və toxunanlar üsulu iterasi-  
 ya üsulunun xüsusi halı kimi nəzərdən keçirilir.  
 İterativ prosesin proqramını şərti keçid və dövr  
 operatorlarından istifadə etməklə proqramlaşdır-  
 maq olar.

İndi isə isbat etdiyimiz teoremləri bir nü-  
 munə əsasında izah etməyə çalışaq. Bunun üçün  
 bizə lazım olan hesab əməllərini qısa olaraq şərh  
 edək. Ümumiyyətlə desək tənlikləri iterasiya  
 üsulu ilə həll etmək üçün törəmə anlayışından  
 istifadə etmək lazımdır. Çünki hesablamalarda

törəməyə istinad edilir. Biz özümüzə teoremlə-  
 ri isbat etdikdə törəməyə toxunmuşuq. Burada  
 bizə lazım olan əsas məsələ törəmə cədvəlini  
 bilməkdir ki, hesablamalarda istifadə edək. bu-  
 nun üçün isə aşağıdakı misalı bəzərdən keçirək.

Məsələn,  $5x^3 - 30x + 1 = 0$  tənliyini  $\varepsilon$  də-  
 qiqliklə həll etmək lazımdır. Burada  $\varphi(x)$  elə  
 təyin etmək lazımdır ki, o yuxarıda qeyd etdiyi-  
 miz teoremlə aşağıdakı şərtini ödəsin. Yəni,

$|\varphi'(x)| \leq q < 1, x \in [a, b]$  - də ödənilsin. Par-  
 çanı  $(0, 1)$  şəklində seçmək olar. Burada tənliyi-  
 mizi aşağıdakı şəkildə yazsaq daha yaxşı olar.

$x = x + 5x^3 - 30x + 1$  kimi yazsaq və  
 $\varphi_1(x) = x + 5x^3 - 30x + 1 = 5x^3 - 29x + 1$   
 kimi yazsaq  $|\varphi_1'(x)| > 1$  olacaq. Buradan

$x = \sqrt[3]{\frac{29x-1}{5}}$  yazsaq onda  $\varphi_2(x) = \sqrt[3]{\frac{29x-1}{5}}$  təyin  
 edilir. Bu zaman isə teoremin şərtinə əsasən ve-  
 rilən şərt ödənilir. Əgər biz

$\varphi_3(x) = \frac{5x^3 + 1}{30} = x$  seçsək,  $\varphi_3'(x) = \frac{15x^2}{30}$  və

buradan isə  $|\varphi_3'| < \frac{15}{30} = \frac{1}{2} < 1$  alınır.

Beləliklə, bir misal üzərində iterasiya pro-  
 sesinin mahiyyətini aydınlaşdırmağa çalışdıq.  
 Əsas şərt olaraq  $\varphi(x) < 1$  ödənilməlidir. İtera-  
 siya üsulu eyni zamanda ikiməchullu qeyri- xə-  
 ti tənliklər sisteminə də aid edilə bilər.

Bu ümumi proqramda hər misal üçün 40  
 nişanlı sətirdə  $\varphi(x)$  - in paskal dilində yazılışı  
 yazılmalıdır. Məsələn,  $x^8 - x - 1 = 0$  tənliyi-  
 nin həlli tələb olunursa, tənliyin kökünün daxil  
 olduğu aralıq və  $\varphi(x)$ -in tapılmasıdır.  
 $f(1) = -1 < 0$  olduğunu asanlıqla görmək olur  
 ki,  $f(1, 1) > 0$  dir. Deməli tənliyin  $1 < x < 1, 1$   
 aralığında kökü var.  $x^8 - x - 1 = 0$  tənliyinin  
 $x = \sqrt[8]{x+1}$  tapırıq.

$$\varphi(x) = \sqrt[8]{x+1}, \quad \varphi'(x) = \frac{1}{8\sqrt[8]{(x+1)^7}}$$

buradan görünür ki,  $|\varphi'(x)| < 1$  şərti

ödənilir. Onda  $x_n = \sqrt[8]{x_{n-1} + 1}, n = 1, 2, \dots$  rekurent

münasibətindən tapılan ardıcıl yaxınlaşmalar yığılandır.

**Problemin aktuallığı.** Ümumiyyətlə təqribi ədəd anlayışı şagirdlərdə böyük hesab əməlləri zamanı istifadə olunur. Məhz iterasiya üsulu da bu cür rastlaşdığımız çətinliklərin aradan qaldırılması üçün yüksək səmərə verə bilər. tənliklərin bu cür yolla həll edilməsi hesablamaları sadələşdirir.

**Problemin elmi yeniliyi.** Bu üsul yeni yanaşmaları təbtinə əsas verir. Bilirik ki, məktəblərdə

dərslər artıq kurikulum üsulu ilə keçirilir. Ele buna görə də hər bir yeni dərsi yeni forma və metodlarla keçmək daha yaxşı olar.Ən əsas da fərdi yanaşma üsulundan istifadə edilir.

**Problemin praktik əhəmiyyəti və tətbiqi.** Ümumiyyətlə hesablama üsullarında keçirilən digər üsullar da daxil olmaqla , iterasiya üsulu müxtəlif yerlərdə laboratoriyalarda, elmi – texniki universitetlərdə və s. yerlərdə istifadə edilir.

## ƏDƏBİYYAT

- 1) Məmmədov Ə.M., Şükürov R.Y. Hesablama riyaziyyatı. Bakı, 2010.
- 2) Məmmədov J.C. Təqribi hesablama üsulları. Bakı, 1986.
- 3) Məmmədov Ə.M. Səfərəliyeva F.Q. Paskal proqramlaşdırma dili. Bakı, 2004.
- 4) Hüseynov Z.Q. Hesablama üsulları və praktikumu. Bakı, 2003.

**E. Abdullayeva**

## ITERATION METHOD AND ITS METHOD OF ANALYSIS

### SUMMARY

There are a certain number of algebraic and transient equations which are not exact solution. The solution of 1,2,3 and 4 degree equations can easily be given in oltarik. However, it is possible to solve approximate solutions of 5 or more equations.

Only the accounts methods are engaged in this .It is possible to give approximate equation solutions.

**Э. Абдуллаева**

## ИТЕРАЦИОННЫЙ МЕТОД И МЕТОДИКА ЕГО ПРЕПОДАВАНИЯ

### РЕЗЮМЕ

В статье отмечается, что существует определенное количество алгебраических и трансцендентных уравнений, у которых нет конкретного решения. В уравнениях со степенью один, два, три и четыре можно с легкостью дать алгоритмический метод решения. Но в уравнениях со степенью пять и больше можно дать только приблизительный ответ решения. Именно этим и занимается метод исчисления.

**Redaksiyaya daxil olub: 07.12.2017**