

UDK 004.093

## SINFLARNI XATOSIZ AJTATISHDA ALOHIDA BELGILAR FAZOSINI SHAKLLANTIRISH

*Bekmuratov Q.A.<sup>1</sup>, Bekmuratov D. Q.<sup>2</sup>, Abduraxmonova M.N.<sup>1</sup>*

<sup>1</sup> Muhammad al-Xorazmiy nomidagi Toshkent axborot texnologiyalari universiteti  
Samarqand filiali, Samarqand, O‘zbekiston

<sup>1</sup> Toshkent irrigatsiya va qishloq xo‘jaligini mexanizatsiyalash muhandislari  
instituti, Toshkent, O‘zbekiston  
bekmurodov1958@mail.ru

**Annotatsiya.** Maqolada o‘quv tanlanmada berilgan timsollarlarning xususiyatlaridan aniq sinfga xos alohida belgilarni aniqlash va tanlab olingen alohida belgilardan ularning fazosini shakllantirish masalasini yechish qaralgan. Boshlang‘ich xususiyatlardan alohida belgilarni tanlash va ulardan hosil qilinadigan belgilar fazosining yuqori chekli o‘lchamini topish uslubiyoti keltirilgan. Alohida belgilar fazosini yuqori chekli o‘lchami qiymati timsollarni tanib olishda oldindan belgilangan xatolik ehtimoli va uning ishonchlilik qiymatlari, o‘quv tanlanmadagi timsollar va xususiyatlar soni kabi parametrlarga bog‘liqligi ko‘rsatilgan. Alohida belgilar uchun topilgan fazoning yuqori chekli o‘lchami qiymati asosida har bir tanlab olinadigan alohida belgilarning minimal va haqiqiy ajratish kuchlari aniqlangan. Minimal va haqiqiy ajratish kuchlarini hisobga olgan holda biringchi, ikkinchi va uchinchi tipli alohida belgilarning har bir tipidan ularning tizimlarini shakllantirish protseduralari taklif qilingan. Taklif qilingan uslubiyot asosida algoritm va dasturiy ta’minot ishlab chiqilgan. EHM da hisoblash tajribalari o‘tkazilgan hamda natijalar hal qiluvchi qoidalar ko‘rinishida keltirilgan bo‘lib, ulardan timsollarni tanishda foydalanilgan. Shuningdek, o‘tkazilgan izlanishlarning xulosalari keltirilgan.

**Kalit so‘zlar:** o‘quv tanlanma, nazorat tanlanma, sinf, timsol, xususiyat, sinfga xos alohida belgi, alohida belgilar fazosi, bo‘sag‘a, hal qiluvchi qoida, ajtaish kuchi, minimal ajratish kuchi, haqiqiy ajratish kuchi, xatolik ehtimoli, ishonchlilik.

### I. KIRISH

Hozirgi kunda sun‘iy intellekt (SI) texnologiyalariga asoslangan tizimlarni ishlab chiqishga katta e’tibor qaratilmoqda. Bu inson faoliyatining turli sohalarida uning yuqori amaliy ahamiyati bilan bog‘liq. SI sohasining asosiy yo‘nalishlaridan biri - bu timsollarni tanib olish yo‘nalishi bo‘lib, bunda tanib olish masalalarini samarali yechishga mo‘ljalangan matematik usullar, algoritmlar va dasturlarni ishlab chiqish muhim masalalardan biri bo‘lib qolmoqda.

Hozirgi kunda timsollarni samarali va tezkor tanib olish algoritmlariga asoslangan intellektual tizimlarini yaratishga qaratilgan keng qamrovli ilmiy tadqiqotlar olib borilmoqda. Bu borada, jumladan, timsol(obyekt, hodisa va jarayon)lar qonuniyatlarini aniqlaydigan, tashxislaydigan qoida va modellarni qurish hamda o‘quv tanlanma (O‘T) asosida aniq bir sinfga xos bo‘lgan belgilarni informativlik mezoni asosida tanlab olish va ular asosida hal qiluvchi qoida(HQQ) larni qurish usul va algoritmlarini yaratish muhim vazifalardan hisoblanadi.

Timsollarni tanib olish (TTO) masalasida ikkita muammo mavjud [2, 3]. Birinchisi – O‘Tdagi timsollar boshlang‘ich xususiyatlaridan foydalanib TTO bo‘lsa, ikkinchisi - boshlang‘ich xususiyatlarni qayta ishlash orqali ular orasidan aniq mezonlar asosida har bir sinfga xos belgilarni hosil qilish va ular yordamida TTO masalasi hisoblanadi. Ayni paytda ushbu muammolarni bartaraf etishga katta e’tibor berilmoqda, biroq hozirgi kunga qadar ushbu muammolarni to‘liq bartaraf etadigan rasmiy uslublar ishlab chiqilmagan. Timsollar xususiyatlarini aniqlashda oldindan berilgan bilimlar, sezgi, nazorat va xatolik usuli hamda tajribadan foydalaniladi. Shundan kelib chiqqan holda, TTO masalalarini yechishda qo‘llanilishiga ko‘ra “timsoll-xususiyat” tushunchasidan “sinf-belgi” tushunchasi aniqlanadi va uni aniqlaydigan usul va algoritmlar bir-biridan yondashuvlari hamda belgilarni aniqlash mezonlari bilan farq qiladi [1-8, 11, 12, 15].

Timsollarni tanuvchi tizim (TTT) TTODa yuqori sifat va ishonchlilikni ta’minalash uchun timsollarni qanday belgilari bilan ishlashini oldindan bilishi va o‘qitish ketma-ketligida timsollarni belgilari to‘liq o‘z aksini topishi talab etiladi. Shuning uchun TTT TTODa nafaqat belgilangan sifatga, balki unga erishishning ishonchlilikiga ham ega bo‘lishi shart.

TTT da TTODa belgilangan sifat va ishonchlilikga erishishi uchun O‘T timsollar va ularning xususiyatlari sonini qisqartirish amalga oshiriladi. Xususiyatlarning dastlabki ro‘yxatidan ma’lum bir mezon asosida aniq bir sinfga xos bo‘lgan muhim belgilarni tanlanadi. Muhim belgilarni tanlash natijasida qaralayotgan sinfda o‘xhash tim sollarni paydo bo‘lishi hisobiga mos sinfdagi timsollar soni ham qisqaradi. O‘Tdagi

belgilarni va timsollarni qisqarishi ikki jihatdan samarali hisoblanadi: birinchidan, hisoblashlar hajmi keskin kamayadi, ikkinchidan O‘Tdan muhim bo‘lmagan belgilarni o‘xhash timsollarni chiqarilishi natijasida TTODagi sifat va ishonchlilik ko‘rsatkichlari oshadi. Shu bilan birgalikda, belgilarni va timsollar sonining kamayishi O‘T hajmini qisqarishini ta’minalaydi. Bu esa ko‘p hollarda TTODagi sifat va ishonchlilik ko‘rsatkichlarini kamayishiga olib keladi. Shuning uchun TTTni yaratishda tizimni timsollarni tanishda belgilangan sifat va ishonchlilik ko‘rsatkichlariga erishishi uchun O‘Tdagi dastlabki xususiyatlarni va timsollar soni, dastlabki xususiyatlardan tanlab olinadigan muhim belgilarni olib kelish mumkin.

## II. MASALANING QO‘YILISHI

O‘Tdagi sinflarni bir-biridan ajratuvchi xususiyatlarni shakllantirish natijasida hosil qilinadigan hal qiluvchi qoida-(HQQ)lar asosida TTODa sifat va ishonchlilik ko‘rsatkichlarini ifodalovchi ayrim natijalar [1, 13] ishlarda keltirilgan. Ushbu natjalardan birida - agar O‘Tda berilgan aniq bir sinfdagi timsollarni boshqa sinflardagi timsollardan ajratuvchi  $N$  ta HQQlar to‘plamidan bittasi tanlansa va u aniq bir sinfdagi timsollarni boshqa sinflardagi timsollardan xatosiz ajratsa, u holda  $(1 - \eta)$  ishonchlilik bilan ta’kidlash mumkinki, ushbu HQQ yordamida yangi TTODagi xatolik ehtimoli  $\varepsilon$  dan oshmaydi deb e’tirof etilgan, ya’ni

$$\varepsilon = \frac{\ln N - \ln \eta}{m} \quad (1)$$

bu yerda  $N$  -HQQ to‘plami,  $\eta$  - ishonchlilik,  $m$  - O‘Tdagi timsollar soni.

$T_{nml}$  ( $n$  - xususiyatlar soni,  $m$  - timsollar soni,  $l$  - sinflar soni) O‘T va

$T_{nm^*}^*$  ( $m^*$  - timsollar soni) nazorat tanlanma (NT) mos ravishda (2) va (3) ko‘rinishlarda berilgan bo‘lsin [5, 6, 15]:

$$T_{nml} = \bigcup_{j=1}^l K_j : \begin{cases} X_1 = (x_{11}, x_{12}, \dots, x_{1n}) \\ X_2 = (x_{21}, x_{22}, \dots, x_{2n}) \\ \dots \\ X_{m_j} = (x_{m_j1}, x_{m_j2}, \dots, x_{m_jn}) \end{cases} \quad (2)$$

$$T_{nm^*}^* : \begin{cases} X_1^* = (x_{11}, x_{12}, \dots, x_{1n}) \\ X_2^* = (x_{21}, x_{22}, \dots, x_{2n}) \\ \dots \\ X_{m^*}^* = (x_{m^*1}, x_{m^*2}, \dots, x_{m^*n}) \end{cases} \quad (3)$$

Bu yerda:  $K_1, K_2, \dots, K_l$  - O‘T sinflari;  $X_1, X_2, \dots, X_{m_j}$  -  $K_j$  sinf timsollari;  $X_1^*, X_2^*, \dots, X_{m^*}^*$  - NT timsollari;  $(x_{u1}, x_{u2}, \dots, x_{un})$  -  $X_u$  va  $X_u^*$  ( $u = \overline{1, m}$ ) timsollar xususiyatlari;  $(m_1 + m_2 + \dots + m_l) = m$ .

Xususiy holda  $T_{nml}$  O‘Tdani  $K_q$  sinf sifatida  $K_q = \forall K_j$  va  $K_p (q \neq p)$  sinf sifatida  $K_p = T_{nml} \setminus K_q$  belgilanadi, bunda  $K_q \cup K_p = T_{nml} (q \neq p)$ .

*Talab qilinadi:*

- (1) formuladan foydalanib BF o‘lchamining chekli qiymati  $n_0$ ni  $n_0 = f(\varepsilon, \eta, n, m)$  bog‘liqlik asosida aniqlash;

- (2) ko‘rinishda berilgan O‘Tdagi timsollarning xususiyatlaridan  $n_0$  o‘lchamli BFga mos keluvchi sinfga xos alohida belgi(AB)larni tanlash;

$$x_{ui} = \begin{cases} 1, & \text{агар } X_u \text{ тимсол } x_{ui} \text{ xусусиятга эга бўлса,} \\ 0, & \text{акс холда.} \end{cases} \quad (i = \overline{1, n}; u = \overline{1, m}) \quad (4)$$

- tanlab olingan ABlarga mos HQQlarni hosil qilish;

-  $K_q$  sinf  $K_p$  sinfdan xatosiz ajralganda HQQLar asosida (3) ko‘rinishdagi NT timsollarini mos ravishda belgilangan  $\varepsilon$  va uning  $(1 - \eta)$  ishonchlilagini ta’minlagan holda aniqlash.

### III. MASALANI YECHISH USLUBI

Aytaylik,  $T_{nml}$  O‘T (2) ko‘rinishda va uning  $X_u (u = \overline{1, m})$  timsollarining  $x_{ui} (u = \overline{1, m})$  xususiyatlari berilgan bo‘lsin. Bunda xususiyat binar yoki sonli (uzlukli yoki uzluksiz) qiymat bo‘lishi mumkin. Binar xususiyat ikkita qiymat, ya’ni rost yoki yolg‘on bilan qiymat bilan ifodalanadi. Binar xususiyatga o‘tkazishga misol sifatida quyidagi almatirishni keltirish mumkin [9, 10, 14]:

Agar  $x_i$  xususiyat uzlukli yoki uzlusiz sonli qiymat bilan tafsiflangan bo'lsa, u holda  $T_{nml}$  O'T timsollarini  $x_i$  xususiyat bo'yicha quyidagi formula asosida normallashtiriladi:

$$x_{ui}^* = \frac{x_{ui}}{\hat{x}_i}, \quad (i = \overline{1, n}; u = \overline{1, m}),$$

$$x_{ui} = \begin{cases} 1, & \text{агар } X_u \text{ тимсол учун } x_{ui}^* \leq \delta_i^q \text{ бўлса,} \\ 0, & \text{бошқа холларда} \end{cases} \quad (i = \overline{1, n}; u = \overline{1, m}) \quad (5)$$

bu yerda  $\delta_i^q$ -  $K_q$  sinf uchun bo'sag'a qiymati bo'lib, u ekspertlar tomonidan berilgan yoki O'Tdagi har bir  $K_q \in T_{nml}$  sinf uchun quyidagicha aniqlanadi:

$$\delta_i^q = \frac{1}{m_q} \sum_{u=1}^{m_q} x_{ui}^*, \quad (i = \overline{1, n}). \quad (6)$$

Agar  $x_i$  xususiyat mantiqiy bo'lsa, u xolda (4) yordamida, aks holda, ya'ni sonli bo'lsa, u xolda (6) formulani inobatga olib (5) ko'rinishda binarlash-tiriladi.

$$(\forall X_u \in V_q : x_{ui} = 1) \wedge (\forall X_u \in V_p : x_{ui} = 0) = 1 \quad (7)$$

(7) shartdan  $K_q$  sinfga xos tanlab olingan har bir  $x_{qi}^{(1)}$  belgi  $K_q$  sinf  $X_u (u = \overline{1, m_q})$  timsollarini  $K_p$  sinf  $X_u (u = \overline{1, m_p})$  timsollaridan xatosiz ajratadi va  $T_{nm}^*$  NTdagi yangi  $X_u^* (u = \overline{1, m^*})$  TToda AB sifatida foydalaniladi.

$$[(\forall X_u \in V_q : x_{ui} = 1) \wedge (\exists X_u \in V_p : x_{ui} = 1) \wedge (\exists X_u \in V_p : x_{ui} = 0)] = 1 \quad (8)$$

(8) shartdan  $K_q$  sinfga xos tanlab olingan har bir  $x_{qi}^{(2)}$  belgi  $K_q$  sinf  $X_u (u = \overline{1, m_q})$  timsollarini  $K_p$  sinf  $X_u (u = \overline{1, m_p})$  timsollaridan xatosiz ajratishni ta'minlamaydi, ya'ni har bir  $x_{qi}^{(2)}$  belgi  $K_q$  sinf  $X_u (u = \overline{1, m_q})$  timsollarini xatosiz tanib oladi va  $K_p$  sinfdagi  $X_u (u = \overline{1, m_p})$  TToda xatolikga yo'l qo'yadi.  $K_p$

bu yerda  $\hat{x}_i = \max_u (x_{ui})$ , ( $i = \overline{1, n}$ ,  $u = \overline{1, m}$ .

$x_i$  xususiyat  $K_q$  sinf timsollarini normallashtirilgan  $x_{ui}^*$  qiymati bo'yicha quyidagicha binarlashtiriladi:

$T_{nml}$  O'Tdagi timsollar to'plami(TT)ni -  $V$ ,  $K_q$  sinfdagi TTni -  $V_q$ ,  $K_p$  sinfdagi TTni -  $V_p$  bilan belgilab, ushbu to'plamlar uchun  $V_q \cup V_p = V$  va  $V_q \cap V_p \neq \emptyset$  shart o'rinni bolsin.

1-ta'rif. Binarlashtirilgan  $x_i$  xususiyat uchun (7) shart bajarilsa, u holda  $x_i$  xususiyat  $K_q$  sinfga xos 1-tipli alohida belgi deyiladi.

2-ta'rif. Binarlashtirilgan  $x_i$  xususiyat uchun (8) shart bajarilsa, u holda  $x_i$  xususiyat  $K_q$  sinfga xos 2-tipli alohida belgi deyiladi.

sinfadagi  $X_u (u = \overline{1, m_p})$  TToda yo'l qo'yilgan xatolikni tuzatishda navbatdagi  $x_{qj}^{(2)}$  belgilardan foydalaniladi. Shuning uchun  $T_{nm}^*$  NTdagi  $X_u^* (u = \overline{1, m^*})$  TToda har bir  $x_{qi}^{(2)}$  belgidan ABlar sifatida emas, balki ularning majmuasidan foydalaniladi.

3-ta'rif. Binarlashtirilgan  $x_i$  xususiyat uchun (9) shart bajarilsa, u holda  $x_i$

$$[(\exists X_u \in V_q : x_{ui} = 1) \wedge (\exists X_u \in V_q : x_{ui} = 0)] \wedge (\forall X_u \in V_p : x_{ui} = 0) = 1 \quad (9)$$

(9) shartdan  $K_q$  sinfga xos tanlab olingan har bir  $x_{qi}^{(3)}$  belgi  $K_q$  sinf  $X_u (u = \overline{1, m_q})$  timsollarini  $K_p$  sinf  $X_u (u = \overline{1, m_p})$  timsollaridan xatosiz ajratishni ta'minlamaydi, ya'ni har bir  $x_{qi}^{(3)}$  belgi  $K_p$  sinf  $X_u (u = \overline{1, m_p})$  timsollarini xatosiz tanib oladi va  $K_q$  sinfdagi  $X_u (u = \overline{1, m_q})$  TTOda xatolikga yo'l qo'yadi.  $K_q$  sinfdagi  $X_u (u = \overline{1, m_q})$  TTOda yo'l qo'yilgan xatolikni tuzatish uchun navbatdagi  $x_{qj}^{(3)}$  belgidan foydalaniladi. Shuning uchun  $T_{nm}^*$  NTdagiga yangi  $X_u^* (u = \overline{1, m^*})$  TTOda  $x_{qi}^{(3)}$  tipdagi belgilardan ABlar sifatida emas, balki ularning majmuasidan foydalanish kerak.

(7)-(9) munosabatlar asosida  $K_q$  sinfga xos aniqlangan  $k$  ( $k = \overline{1, 3}$ ) - har bir  $x_{qi}^{(k)} \in V_q^{(k)}$  ABga mos keluvchi timsollar to'plamostilarini  $U_{qi}^{(k)}$  va  $\overline{U}_{qi}^{(k)}$  ( $U_{qi}^{(k)} \cup \overline{U}_{qi}^{(k)} = V$ ) bilan belgilanadi, bu yerda  $k = 1$  bo'lganda  $U_{qi}^{(1)} = (\forall X_u \in V_q : x_{ui} = 1)$  va  $\overline{U}_{qi}^{(1)} = (\forall X_u \in V_p : x_{ui} = 0)$ ,  $k = 2$  bo'lganda  $U_{qi}^{(2)} = (\forall X_u \in V_q : x_{ui} = 1) \wedge (\exists X_u \in V_p : x_{ui} = 1)$  va  $\overline{U}_{qi}^{(2)} = (\exists X_u \in V_p : x_{ui} = 0)$  va  $k = 3$  bo'lganda  $U_{qi}^{(3)} = (\exists X_u \in V_q : x_{ui} = 1) \wedge (\exists X_u \in V_q : x_{ui} = 0)$  va  $\overline{U}_{qi}^{(3)} = (\forall X_u \in V_p : x_{ui} = 0)$ .

Agar binar xususiytlardan iborat  $T_{nm}$  O'Tdagiga  $K_q$  sinfni  $K_p$  sinfdan xatosiz ajratishni  $n_0$  o'lchamli BFda amalga oshirish talab qilinsa va binar belgilarni tanlab olishning tavakalligi va

xususiyat  $K_q$  sinfga xos 3-tipli alohida belgi deyiladi.

$$N \leq C_n^1 + C_n^2 + \dots + C_n^{n_0} = 2^{n_0}. \quad (10)$$

Agar  $T_{nm}$  O'Tdagiga timsollar xususiyatlari uzlukli va uzlucksiz qiymatlardan iborat bo'lib, har bir  $K_q (q = \overline{1, l})$  sinf timsollarini har bir  $x_i$  xususiyati (5) qoida asosida binarlashtirilsa, u holda  $l$  ta binarlashtirilgan  $T_{nm}^q$  O'T hosil bo'ladi. Bunda  $K_q$  sinfdagi timsollar xususiyatlaridan aniqlangan bo'sag'alar qiymatlari asosida binarlashtirilgan  $T_{nm}^q$  tanlovning har birida  $K_q$  sinfni  $K_p$  sinfdan xatosiz ajratishni  $n_0$  o'lchamli BFda amalga oshirish talab qilinsa, u holda binarlashtirilgan  $l$  ta  $T_{nm}^q$  tanlovda  $K_q$  sinf timsollarini va  $K_p$  sinf timsollaridan ajratishi mumkin bo'lgan barcha HQQlar soni  $N$  dan oshmaydi, ya'ni:

$$N \leq l 2^{n_0} C_n^{n_0} \quad (10)$$

Ushbu munosabatdan  $T_{nm}^q$  O'Tdagiga  $K_q$  sinf timsollarini  $K_p$  sinf timsollaridan xatosiz ajratishda belgilangan  $\varepsilon$  va  $\eta$  qiymatlarni qanoatlantiruvchi BF o'lchami  $n_0$  qiymatni topish talab etiladi.  $n_0$  qiymatni (10) munosabatni logarifmlash orqali topish mumkin:

$$\ln N \leq \ln l + \ln 2^{n_0} + \ln C_n^{n_0}, \quad (11)$$

bu yerda

$$C_n^{n_0} = \frac{n!}{n_0!(n-n_0)!}, \quad (12)$$

$n_0 \geq 1$ ,  $n \geq 2$  va  $n > n_0$  bo‘lganda (12) formuladagi  $C_n^{n_0}$  qiymatni quyidagicha baholash mumkin:

$$\ln N \leq \ln l + \ln 2^{n_0} + \ln n^{n_0} = n_0(\ln 2 + \ln n) + \ln l.$$

Demak

$$\ln N \leq n_0(\ln 2 + \ln n) + \ln l. \quad (14)$$

Hosil qilingan  $\ln N$  qiymatni (1) formulaga qo‘yib  $n_0$  ning qiymatini quyidagicha aniqlash mumkin:

$$n_0 = \frac{\varepsilon m + \ln \eta - \ln l}{\ln 2 + \ln n}. \quad (15)$$

$\eta$ ,  $\varepsilon$ ,  $n$ ,  $n_0$  parametrlar qiymatlari ma’lum bo‘lganda (15) formuladan ushbu parametrlnarni qanoatlantiruvchi timsollar sonini quyidagicha aniqlash mumkin:

$$m = \frac{n_0(\ln 2 + \ln n) + \ln l - \ln \eta}{\varepsilon}. \quad (16)$$

**ABlarni ajratish kuchi(AK)ni hisoblash.** Aytaylik, (7)-(12) munosabatlarni qanoatlantiruvchi  $K_q$  sinfga xos  $k(k = \overline{1,3})$ -tipli  $V_q^{(k)} = x_{q1}^{(k)}, x_{q2}^{(k)}, \dots, x_{qn_k}^{(k)}$  ( $n_k \leq n$ ) ABF aniqlangan bo‘lsin. U holda  $k$ -tipli har bir  $x_{qi}^{(k)} \in V_q^{(k)}$  belgi yordamida  $V$  to‘plamdagidan timsollardan  $V_q$  to‘plamda to‘g‘ri sinflashtirilgan TTni  $G_{qi}^{(k)}$  va uning quvvatini  $|g_{qi}^{(k)}|$  hamda  $V_p$  to‘plamda to‘g‘ri sinflashtirilgan TTni  $G_{pi}^{(k)}$  va uning quvvatini  $|g_{pi}^{(k)}|$  bilan belgilab,  $k$ -tipli har bir  $x_{qi}^{(k)} \in V_q^{(k)}$  belgi yordamida  $V$  to‘plamda to‘g‘ri sinflashtirilgan TT  $G_i^{(k)}$  va uning  $|g_i^{(k)}|$  quvvati  $|g_i^{(k)}| = |g_{qi}^{(k)}| + |g_{pi}^{(k)}|$  yig‘indi bilan aniqlanishini hisobga olib,  $k$ -tipli har bir  $x_{qi}^{(k)} \in V_q^{(k)}$  belgining AK quyidagi formula bilan hisoblanadi:

$$C_n^{n_0} \leq n^{n_0}. \quad (13)$$

(13) va (11) munosabatlardan quyidagi hosil bo‘ladi:

$$f(x_{qi}^{(k)}) = \frac{|g_{qi}^{(k)}|}{|m|}, \quad (17)$$

bu yerda  $V$  -  $T_{nml}^q$  O‘Tdagi timsollar to‘plami,  $|m|$ -  $V$  to‘plamning quvvati.

(7) munosabatni qanoatlantiruvchi 1-tipli har bir  $x_{qi}^{(1)} \in V_q^{(1)}$  belgi uchun  $f(x_{qi}^{(1)}) = 1$ , (8) munosabatni qanoatlantiruvchi 2-tipli har bir  $x_{qi}^{(2)} \in V_q^{(2)}$  hamda (9) munosabatni qanoatlantiruvchi 3-tipli har bir  $x_{qi}^{(3)} \in V_q^{(3)}$  belgilar uchun  $0 < f(x_{qi}^{(k)}) < 1$  ( $k = \overline{2,3}$ ) o‘rinli.

Agar (15) formula asosida aniqlangan BF o‘lchamini yuqori chekli qiymati  $n_0$  inobatga olinsa, u holda  $T_{nml}^q$  O‘Tdagi  $K_q$  sinfni  $K_p$  sinfdan ajratish uchun  $n_0$  o‘lchamli BFga kiritiladigan  $k$  ( $k = \overline{1,3}$ ) -tipli har bir  $x_{qi}^{(k)} \in V_q^{(k)}$  belgining minimal AK (MAK)  $\frac{1}{n_0}$  qiymatdan kam bo‘lmasisligi shart va bu  $a$  orqali belgilanadi, ya’ni:

$$a = \frac{1}{n_0}. \quad (18)$$

Aniqlangan  $a$  qiymat asosida  $k$  ( $k = \overline{1,3}$ ) - tipli  $V_q^{(k)} = x_{q1}^{(k)}, x_{q2}^{(k)}, \dots, x_{qn_k}^{(k)}$  ( $n_k \leq n$ ) alohida belgilarni fazosi(ABF)dan  $n_0$  o‘lchamli BFga kiritiladigan  $k$ -tipli har bir  $x_{qi}^{(k)} \in V_q^{(k)}$  belgining  $f(x_{qi}^{(k)})$  AKni quyidagicha baholash mumkin:

$$f(x_{qi}^{(k)}) \geq a. \quad (19)$$

(19) munosabat  $n_0$  o'lchamli BFni shakllantirishda  $k$  ( $k = \overline{1,3}$ ) -tipli  $V_q^{(k)} = x_{q1}^{(k)}, x_{q2}^{(k)}, \dots, x_{qn_k}^{(k)}$  ( $n_k \leq n$ ) ABFdan har bir  $x_{qi}^{(k)} \in V_q^{(k)}$  belgini tanlab olishning birlamchi mezoni bo'lib, u (19) shartni qanoatlantiruvchi  $x_{qi}^{(k)}$  belgini  $V_q^{(k)}$  ABFdagi qoldirishga, aks holda chiqarishga imkon beradi. Bu esa  $V_q^{(k)}$  ABFdagi belgilar sonini qisqarishiga olib keladi.

Agar (19) shartni qanoatlantiruvchi 1-tipli  $x_{qi}^{(1)} \in V_q^{(1)}$  belgilar qaralsa, u holda (7) munosabatga asosan har bir  $x_{qi}^{(1)} \in V_q^{(1)}$  belgi  $X_u \in V_q$  timsollarni  $X_u \in V_p$  timsollardan to'liq (xatosiz) ajratadi. Bu holda (18) formulada  $n_0 = 1$  deb olinadi va har bir  $x_{qi}^{(1)} \in V_q^{(1)}$  tipli belgining AK  $f(x_{qi}^{(k)}) = 1$  shartni qanoatlantiradi. Agar (19) shartni qanoatlantiruvchi 2-tipli  $x_{qi}^{(2)} \in V_q^{(2)}$  va 3-tipli  $x_{qi}^{(3)} \in V_q^{(3)}$  belgilar qaralsa, u holda (8) va (9) munosabatlarga asosan har bir  $x_{qi}^{(2)} \in V_q^{(2)}$  hamda  $x_{qi}^{(3)} \in V_q^{(3)}$  belgi  $X_u \in V_q$  timsollarni  $X_u \in V_p$  timsollardan to'liq (xatosiz) ajratishni ta'minlamaydi. Bu holda (17) formulada  $n_0 > 1$  va har bir  $x_{qi}^{(2)} \in V_q^{(2)}$  hamda  $x_{qi}^{(3)} \in V_q^{(3)}$  belgining AK (18)

munosabatga asosan  $a \leq f(x_{qi}^{(k)}) < 1$  ( $k = \overline{2,3}$ ) bo'ladi.

(19) munosabatni qanoatlantiruvchi  $k$  ( $k = \overline{2,3}$ ) -tipli  $\alpha_k$  ta  $x_{qi}^{(k)}$  belgilardan iborat  $V_q^{(k)} = x_{q1}^{(k)}, x_{q2}^{(k)}, \dots, x_{q\alpha_k}^{(k)}$  ( $i = \overline{1, \alpha_k}; \alpha_k \leq n_k$ ) qisqartirilgan ABF hosil qilingan bo'lsin. Bu ABFdagi har bir  $x_{qi}^{(k)} \in V_q^{(k)}$  ( $k = \overline{2,3}; i = \overline{1, \alpha_k}$ ) belgi (19) munosabatni qanoatlantiradi, lekin ularni  $n_0$  tasi  $X_u \in V_q$  timsollarni  $X_u \in V_p$  timsollardan xatosiz ajratishni ta'minlamaydi. Chunki bu belgilar orasida bir xil va yopuvchi belgilar uchrashi mumkin yoki ular to'g'ri ajratayotgan TT kesishishi yoki bir-biridan eng kamida bitta timsol bilan farq qilishi mumkin. Bu holda  $k$  ( $k = \overline{2,3}$ ) -tipli  $x_{qi}^{(k)} \in V_q^{(k)}$  ( $i = \overline{1, \alpha_k}$ ) belgilardan  $n_0$  o'lchamli BFni shakllantirish va ushbu fazoda  $X_u \in V_q$  timsollarni  $X_u \in V_p$  timsollardan xatosiz ajratishga erishish uchun ushbu BFga kiritiladigan  $k$  ( $k = \overline{2,3}$ ) -tipli har bir  $x_{qi}^{(k)} \in V_q^{(k)}$  belgining haqiqiy AK(HAK)-ni to'g'ri aniqlash talab etiladi. Shuning uchun  $k$  ( $k = \overline{2,3}$ ) -tipli  $x_{qi}^{(k)} \in V_q^{(k)}$  ( $i = \overline{1, \alpha_k}; \alpha_k \leq n_k$ ) belgilarni (19) shartni qanoatlantiruvchi  $f(x_{qi}^{(k)})$  ( $k = \overline{2,3}; i = \overline{1, \alpha_k}$ ) AKlari kamayish tartibda joylashtiriladi:

$$f(x_{q1}^{(k)}) \geq f(x_{q2}^{(k)}) \geq \dots \geq f(x_{qn_k}^{(k)}). \quad (20)$$

Aytaylik,  $k$  ( $k = \overline{2,3}$ ) -tipli  $V_q^{(k)} = x_{q1}^{(k)}, x_{q2}^{(k)}, \dots, x_{q\alpha_k}^{(k)}$  ( $i = \overline{1, \alpha_k}; \alpha_k \leq n_k$ ) ABFdan (20) munosabatga asosan  $f(x_{qi}^{(k)})$  va  $f(x_{qj}^{(k)})$  qiymatga mos  $x_{qi}^{(k)} \in V_q^{(k)}$  va  $x_{qj}^{(k)} \in V_q^{(k)}$  belgilar tanlangan bo'lsin. Bu belgilarning har birini AK (19) shartni qanoatlantiradi, biroq ushbu belgilar yordamida timsollarni ajratishda xatolikga yo'l qo'yadi. Shuning uchun 2-tipli  $x_{qi}^{(2)} \in V_q^{(2)}$  va  $x_{qj}^{(2)} \in V_q^{(2)}$  belgilarning  $V_p$  to'plamda to'g'ri sinflashtirilgan timsollar to'plamostilari sifatida mos ravishda  $G_{pi}^{(2)}$

ajratilgan TT bir-biri bilan kesishgan bo'lishi mumkin. Bunday belgilar sifatida 2-tipli  $x_{qi}^{(2)} \in V_q^{(2)}$  va  $x_{qj}^{(2)} \in V_q^{(2)}$  belgilar qaralsa, u holda ushbu belgilar  $V_p$  to'plamdagisi timsollarni ajratishda xatoga yo'l qo'yadi. Shuning uchun 2-tipli  $x_{qi}^{(2)} \in V_q^{(2)}$  va  $x_{qj}^{(2)} \in V_q^{(2)}$  belgilarning  $V_p$  to'plamda to'g'ri sinflashtirilgan timsollar to'plamostilari sifatida mos ravishda  $G_{pi}^{(2)}$

va  $G_{pj}^{(2)}$  to‘plamostilari qaraladi. Agar 3-tipli  $x_{qi}^{(3)} \in V_q^{(3)}$  va  $x_{qj}^{(3)} \in V_q^{(3)}$  belgilar qaralsa, u holda ushbu belgilar  $V_q$  to‘plamda timsollarni ajratishda xatoga yo‘l qo‘yadi. Shuning uchun 3-tipli  $x_{qi}^{(3)} \in V_q^{(3)}$  va  $x_{qj}^{(3)} \in V_q^{(3)}$  belgilarning  $V_q$  to‘plamda to‘g‘ri sinflashtirilgan timsollar to‘plamostilari sifatida mos ravishda  $G_{qi}^{(3)}$  va  $G_{qj}^{(3)}$  to‘plamostilari qaraladi.

2-tipli  $x_{qi}^{(2)} \in V_q^{(2)}$  va  $x_{qj}^{(2)} \in V_q^{(2)}$  belgilarga mos  $G_{pi}^{(2)}$  va  $G_{pj}^{(2)}$  to‘plamostilari uchun  $G_{pi}^{(2)} \cap G_{pj}^{(2)} \neq \emptyset$  hamda 3-tipli  $x_{qi}^{(3)} \in V_q^{(3)}$  va  $x_{qj}^{(3)} \in V_q^{(3)}$  belgilarga mos  $G_{qi}^{(3)}$  va  $G_{qj}^{(3)}$  to‘plamostilari uchun  $G_{qi}^{(3)} \cap G_{qj}^{(3)} \neq \emptyset$  shartlar bajarilsin. Ushbu kesishmalarga mos keluvchi to‘g‘ri ajratilgan timsollar to‘plamosti  $Q_q^{(k)} (k = \overline{2,3})$  va uning quvvati  $|S_q^{(k)}| (k = \overline{2,3})$  bilan belgilanadi. U holda  $Q_q^{(k)} (k = \overline{2,3})$  to‘plamostiga mos keluvchi timsollar soni  $\Delta f^{(k)}$  quyidagicha aniqlanadi:

$$\Delta f^{(k)} = \frac{|S_q^{(k)}|}{|m|} (k = \overline{2,3}). \quad (21)$$

$K_q$  sinfga xos tanlab olingan  $k (k = \overline{2,3})$ -tipli  $V_q^{(k)} = x_{q1}^{(k)}, x_{q2}^{(k)}, \dots, x_{q\alpha_k}^{(k)} (i = \overline{1, \alpha}; \alpha_k \leq n_k)$  ABF mos keluvchi timsollar to‘plamostilari  $U_{qi}^{(k)}$  va  $\overline{U}_{qi}^{(k)} (U_{qi}^{(k)} \cup f_{\min}^*(x_{qi}^{(k)}) = a - \Delta f^{(k)}$  va  $f_{\min}^*(x_{qj}^{(k)}) = a - \Delta f^{(k)} (k = \overline{2,3})$ .

Agar  $k (k = \overline{2,3})$ -tipli  $x_{qi}^{(k)}$  va  $x_{qj}^{(k)}$  belgilar uchun (23) shart bajarilsa, u holda

$$f^*(x_{qi}^{(k)}) \geq f_{\min}^*(x_{qi}^{(k)}) \text{ va } f^*(x_{qj}^{(k)}) \geq f_{\min}^*(x_{qj}^{(k)}) (k = \overline{2,3}). \quad (23)$$

$\overline{U}_{qi}^{(k)} = V$ ) bilan belgilanadi, bu yerda  $U_{qi}^{(k)} - (\exists X_u \in V: x_{ui} = 1)$  va  $\overline{U}_{qi}^{(k)} - (\exists X_u \in V: x_{ui} = 0)$ .

Endi (20) munosabat asosida tanlab olingan 2-tipli  $x_{qi}^{(2)}$  va  $x_{qj}^{(2)}$  belgilarni faqat  $V_p$  to‘plamda xatolikga yo‘l qo‘yishi hisobga olinib, ushbu belgilarning  $f^*(x_{qi}^{(2)})$  va  $f^*(x_{qj}^{(2)})$  HAKlarini hisoblashda mos ravishda  $V_p \setminus \overline{U}_{qj}^{(2)} \subseteq \overline{U}_{qi}^{(2)}$  va  $V_p \setminus \overline{U}_{qi}^{(2)} \subseteq \overline{U}_{qj}^{(2)}$  munosabatlardan foydalilanadi. Shuningdek, (20) munosabat asosida 3-tipli  $x_{qi}^{(3)}$  va  $x_{qj}^{(3)}$  belgilar tanlab olingan bo‘lsa, u holda ushbu belgilarning faqat  $V_q$  to‘plamda xatolikga yo‘l qo‘yishi hisobga olinib, ularni  $f^*(x_{qi}^{(3)})$  va  $f^*(x_{qj}^{(3)})$  HAKlarini hisoblashda mos ravishda  $V_q \setminus U_{qj}^{(3)} \subseteq U_{qi}^{(3)}$  va  $V_q \setminus U_{qi}^{(3)} \subseteq U_{qj}^{(3)}$  munosabatlardan foydalilanadi. Keltirilgan munosabatlarni qanoatlantiruvchi  $k (k = \overline{2,3})$ -tipli  $x_{qi}^{(k)}$  va  $x_{qj}^{(k)}$  belgilarning to‘g‘ri sinflashtirigan timsollar to‘plamostilarining kesishmasiga mos keluvchi  $Q_q^{(k)} (k = \overline{2,3})$  to‘plamosti va unga mos keluvchi timsollar sonining (21) formula asosida aniqlanishi hamda  $k (k = \overline{2,3})$ -tipli  $x_{qi}^{(k)}$  va  $x_{qj}^{(k)}$  belgilarning AKlari (19) shartni qanoatlantirishi hisobga olinsa, u holda ushbu belgilarning minimal HAKlarini hisoblash quyidagicha amalga oshiriladi:

$$f_{\min}^*(x_{qi}^{(k)}) = a - \Delta f^{(k)} (k = \overline{2,3}). \quad (22)$$

ushbu belgilar  $n_0$  o‘lchamli BFga kiritiladi, aks holda kiritilmaydi:

(23) shart asosida shakllantirilgan  $V_q^{(k)} = x_{q1}^{(k)}, x_{q2}^{(k)}, \dots, x_{qn_0}^{(k)}$  ( $n_0 \leq \alpha_k$ ) ABF  $X_u \in V_q$  timsollarni  $X_u \in V_p$  timsollardan xatosiz ajratishni ta'minlaydi. Bu holda  $k$  ( $k = \overline{2,3}$ ) -tipli  $x_{qi}^{(k)} \in V_q^{(k)}$  ( $i = \overline{1, n_0}$ ) belgilarni HAKlari uchun  $\sum_{i=1}^{n_0} f^*(x_{qi}^{(k)}) = 1$  tenglik o'rinni.

(17)-(23) munosabatlar  $k$  ( $k = \overline{1,3}$ ) -tipli har bir  $x_{qi}^{(k)} \in V_q^{(k)}$  ( $i = \overline{1, n_k}$ ) belgini alohida tekshirish jarayonida ular orasidan  $n_0$  o'lchamli BFda  $X_u \in V_q$  timsollarni  $X_u \in V_p$  timsollardan xatosiz ajratishni ta'minlaydigan va yangi TTOda belgilangan  $\varepsilon$  va  $\eta$  qiymatlarni qanoatlantiruvchi MAK va HAKlarga ega

$$R_q^{(1)}(X_u) : \begin{cases} X_u \in V_q, \text{ agar } C_q^{(1)}(X_u) = x_{ui}^{(1)} = 1, & (u = \overline{1, m}) \\ X_u \notin V_q, \text{ akc xolda.} & \end{cases} \quad (25)$$

**2-tipli ABFni shakllantirish.** Agar (26) shart qanoatlantirilsa,  $V_q^{(2)} = x_{q1}^{(2)}, x_{q2}^{(2)}, \dots, x_{q\alpha_2}^{(2)}$  ( $\alpha_2 \leq n_2$ ) ABFdan

$$(V_q \setminus \bigcap_{i=1}^{n_0} U_{qi}^{(2)} = \phi) \wedge (V_p \setminus \bigcup_{i=1}^{n_0} \overline{U}_{qi}^{(2)} = \phi) = 1. \quad (26)$$

Bu holda (26) shart asosida  $K_q$  sinfni  $K_p$  sinfdan xatosiz ajratuvchi  $V_q^{(2)} = x_{q1}^{(2)}, x_{q2}^{(2)}, \dots, x_{qn_0}^{(2)}$  ( $i = \overline{1, n_0}; n_0 \leq \alpha_2$ )

$$R_q^{(2)}(X_u) : \begin{cases} X_u \in V_q, \text{ agar } C_q^{(2)}(X_u) = \bigwedge_{i=1}^{n_0} x_{ui}^{(2)} = 1, & (u = \overline{1, m}) \\ X_u \notin V_q, \text{ akc xolda.} & \end{cases} \quad (27)$$

**3-tipli ABFni shakllantirish.** Agar (28) shart bajarilsa,  $V_q^{(3)} = x_{q1}^{(3)}, x_{q2}^{(3)}, \dots, x_{q\alpha_3}^{(3)}$  ( $\alpha_3 \leq n_3$ ) ABFdan

$$(V_q \setminus \bigcup_{i=1}^{n_0} U_{qi}^{(3)} = \phi) \wedge (V_p \setminus \bigcap_{i=1}^{n_0} \overline{U}_{qi}^{(3)} = \phi) = 1. \quad (28)$$

Bu holda (28) shart asosida  $K_q$  sinfni  $K_p$  sinfdan xatosiz ajratuvchi  $V_q^{(3)} =$

bo'lgan  $x_{qi}^{(k)} \in V_q^{(k)}$  ( $k = \overline{1,3}; i = \overline{1, n_0}$ ) belgilarni tanlash imkonini beradi.

**1-tipli ABFni shakllantirish.**  $T_{nml}^q$  O'Tda  $x_i$  xususiyat berilgan bo'lsin. Ushbu  $x_i$  uchun (7) munosabat bajarilsa, u holda  $x_i$  xususiyat  $K_q$  sinfga xos 1-tipli  $x_{qi}^{(1)}$  AB bo'ladi va ushbu belgiga mos keluvchi  $U_{qi}^{(1)}$  va  $\overline{U}_{qi}^{(1)}$  to'plamostilar uchun (24) shart bajariladi:

$$((V_q \setminus U_{qi}^{(1)} = \phi) \wedge (V_p \setminus \overline{U}_{qi}^{(1)} = \phi)) = I. \quad (24)$$

Bu holda (24) shart asosida  $K_q$  sinfni  $K_p$  sinfdan xatosiz ajratuvchi har bir 1-tipli  $x_{qi}^{(1)}$  belgiga mos hosil qilinadigan HQQ quyidagicha bo'ladi:

$n_0$  o'lchamli BFga mos  $x_{qi}^{(2)} \in V_q^{(2)}$  ( $i = \overline{1, n_0}$ ) belgilarni tanlash jarayoni to'xtatiladi:

$$(V_q \setminus \bigcap_{i=1}^{n_0} U_{qi}^{(2)} = \phi) \wedge (V_p \setminus \bigcup_{i=1}^{n_0} \overline{U}_{qi}^{(2)} = \phi) = 1. \quad (26)$$

ABFga mos hosil qilinadigan HQQ quyidagicha bo'ladi:

$n_0$  o'lchamli BFga mos  $x_{qi}^{(3)} \in V_q^{(3)}$  ( $i = \overline{1, n_0}$ ) belgilarni tanlash jarayoni to'xtatiladi:

$x_{q1}^{(3)}, x_{q2}^{(3)}, \dots, x_{qn_0}^{(3)}$  ( $i = \overline{1, n_0}; n_0 \leq \alpha_3$ ) ABFga mos HQQ quyidagicha bo'ladi:

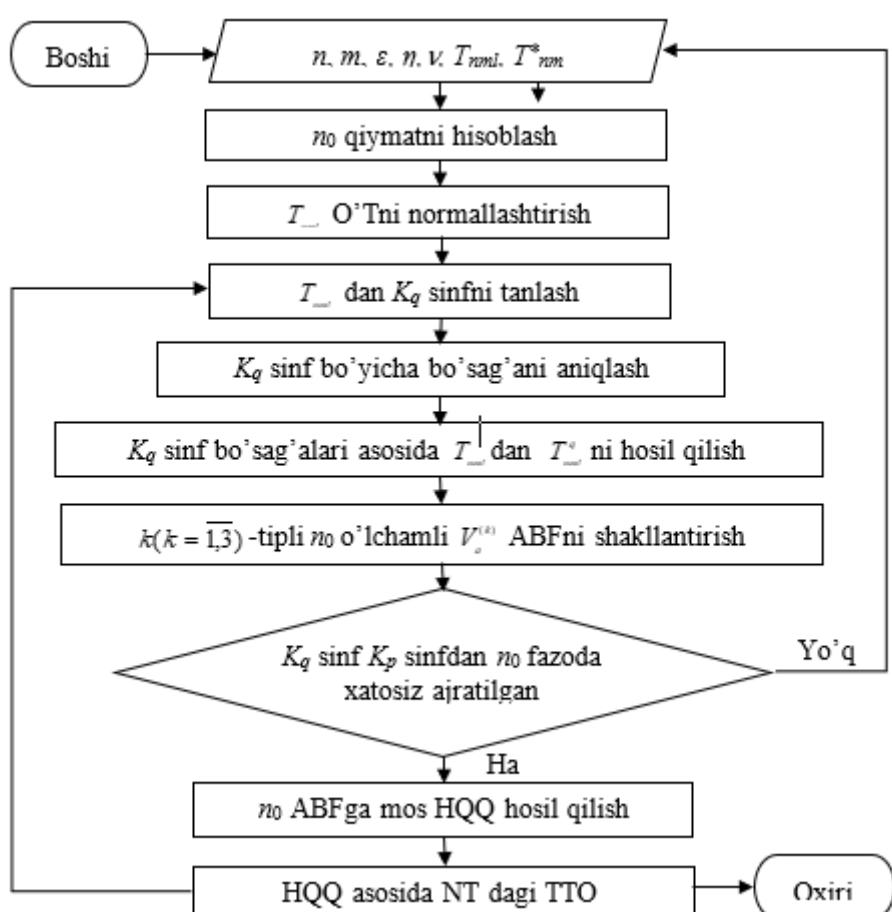
$$R_q^{(3)}(X_u) : \begin{cases} X_u \in V_q, \text{ azaap } C_q^{(3)}(X_u) = \sum_{i=1}^{n_0} x_{ui}^{(3)} = 1, & (u = \overline{1, m}) \\ X_u \notin V_q, \text{ aks xolda.} \end{cases} \quad (29)$$

Agar  $T_{nml}^q$  O'Tdagи  $x_i (i = \overline{1, n})$  xususiyatlardan  $K_q$  sinfga xos  $k$  ( $k = \overline{1, 3}$ ) -tipli  $V_q^{(k)} = x_{q1}^{(k)}, x_{q2}^{(k)}, \dots, x_{qn_0}^{(k)}$  ABFlari shakllantirilsa va ular uchun mos ravishda (24), (26) va (28) munosabatlar bajarilsa, u holda  $n_0$  o'lchamli ABFda  $K_q$  sinf timsollarini  $K_p$  sinf timsollaridan xatosiz (chiziqli) ajraladi va ushbu fazoda hosil qilingan (25), (27) va (29) HQQlar

yangi TTOda belgilangan  $\varepsilon$  va  $\eta$  qiymatlarni qanoatlantiradi.

#### IV. MASALANI YECHISH ALGORITMI

Yuqorida keltirilgan matematik protseduralar asosida algoritm ishlаб chiqildi. Ushbu algoritmning ishlash sxemasi 1-rasmda keltirilgan.



**1-rasm.** Algoritmning umumiy ishlash sxemasi.

#### V. DASTURIY TA'MINOT VA HISOBBLASH EKSPERIMENTI

Ishlab chiqilgan algoritm asosida Borland Delphi dasturlash muhitida dasturiy ta'minot (DT) yaratildi.

Boshlang'ich ma'lumotlarni kiritish modulini ishga tushirish orqali O'T timsollarini va xususiyatlari soni hamda boshlang'ich parametrler asosida sinflarni xatosiz ajratishda BFning chekli qiymati aniqlanadi (2-rasm).

O'quv tanlanma obyektlari va xususiyatlari soni hamda belgilangan parametrlar asosida n0 ni hisoblash

<b>Boshlang'ich qiymat parametrlari</b>			<b>Sinflarni xatosiz ajratish</b>		
<b>Belgilar soni:</b>	50		<b>Epsilon:</b>	0,05	
<b>Obyektlar soni:</b>	600		<b>Etta:</b>	0,95	
<b>Sinflar soni:</b>	3		<b>n0:</b>	7	n0 hisoblash

**2-rasm.** Sinflarni xatosiz ajratishda BFning chekli qiymatini aniqlash.

“Alohidagi belgilar fazosini shakllantirish” menyusida xususiyatlarni normallashtirish modulini ishga tushirish orqali O‘Tdagi timsollarining xususiyatlarini normallashtirish amalga oshiriladi va ushbu oynadagi “*Tanlangan sinf bo'yicha porogni hisoblash*”

“*porogni hisoblash*” tugmani ishga tushirish orqali O‘Tdagi har bir sinf uchun bo'sag'a qiymati aniqlanadi va ushbu qiymat asosida O‘Tdagi timsollarning xususiyatlari binarlashtiriladi (3-rasm).

Belgilar va obyektlarning munosabatini baholashga asoslangan timsollarni tanib olish dasturiy majmuasi  
Fayl Alohidagi fazosini shakllantirish Belgilar binkmasini alohidagi belgilar bilan birgalikdagi fazosini shakllantirish Yordam Muallif

O'quv tanlanma

	x1	x2	x3	x4	x5	x6	x7	x8	x9	x10	x11	x12	x13	x14
K1X1	0	38	1	181	69	0	0	39	0	183	71	0	1	
K1X2	0	39	1	189	98	1	0	36	1	185	69	1	1	
K1X3	0	0	37	0	155	68	1	0	40	1	178	54	1	0
K1X4	0	0	38	0	154	62	0	1	37	1	176	82	1	1
K1X5	1	1	40	1	183	52	1	0	39	0	158	42	1	1
K1X6	0	1	38	0	181	90	0	1	38	1	168	68	1	0
K1X7	1	1	40	0	160	53	0	1	39	0	164	62	1	0
K1X8	0	1	39	0	175	74	0	1	40	1	155	100	0	0
K1X9	0	0	40	1	162	82	1	1	40	1	179	73	0	1
K1X10	0	0	36	1	184	72	0	0	40	1	165	93	1	1
K1X11	0	1	36	0	180	100	1	0	39	1	175	55	0	1

O'quv tanlanmadagi obyektlarning xususiyatlarini normallashtirish

	x1	x2	x3	x4	x5	x6	x7	x8	x9	x10	x11	x12	x13	x14
K1X1	0	0	0,95	1	0,95	0,63	0	0	0,97	0	0,96	0,65	0	1
K1X2	0	0	0,97	1	1,00	0,89	1	0	0,90	1	0,97	0,63	1	1
K1X3	0	0	0,92	0	0,82	0,62	1	0	1,00	1	0,94	0,49	1	0
K1X4	0	0	0,95	0	0,81	0,56	0	1	0,92	1	0,93	0,75	1	1
K1X5	1	1	1,00	1	0,96	0,47	1	0	0,97	0	0,83	0,38	1	1
K1X6	0	1	0,95	0	0,95	0,82	0	1	0,95	1	0,88	0,62	1	0
K1X7	1	1	1,00	0	0,84	0,48	0	1	0,97	0	0,86	0,56	1	0
K1X8	0	1	0,97	0	0,92	0,67	0	1	1,00	1	0,82	0,91	0	0
K1X9	0	0	1,00	1	0,85	0,75	1	1	1,00	1	0,94	0,66	0	1
K1X10	0	0	0,90	1	0,97	0,66	0	0	1,00	1	0,87	0,85	1	1
K1X11	0	1	0,90	0	0,95	0,91	1	0	0,97	1	0,97	0,50	0	1

Tanlangan sinf bo'yicha porogni hisoblash

	x1	x2	x3	x4	x5	x6	x7	x8	x9	x10	x11	x12	x13	x14
K1X1	0	0	1	0	0	0	1	1	1	0	1	0	1	0
K1X2	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	0	0	1	0
K1X3	0	0	1	1	1	1	0	1	0	0	0	1	0	1
K1X4	0	0	0	1	1	1	1	0	1	0	0	0	0	0
K1X5	1	1	0	0	0	0	1	0	1	0	1	1	0	0
K1X6	0	1	1	1	0	0	1	0	1	0	1	1	0	1
K1X7	1	1	0	1	1	1	1	0	0	0	1	1	0	1
K1X8	0	1	0	1	0	1	1	1	0	0	0	1	0	1
K1X9	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	1	0
K1X10	0	0	1	0	0	1	1	1	0	0	1	0	0	0
K1X11	0	1	1	1	0	0	0	1	0	0	0	1	1	0
K1X12	1	1	0	1	1	0	0	0	0	1	0	1	0	0
K1X13	0	1	1	0	1	0	0	0	1	0	1	1	0	1
K1X14	0	0	1	0	1	0	0	1	1	0	1	0	0	1
K1X15	0	1	1	1	1	1	0	1	1	0	1	0	1	0
K1X16	1	0	0	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	1
K1X17	1	0	1	0	0	0	0	1	1	0	1	1	1	0
K1X18	0	1	0	0	0	0	1	1	1	0	0	0	1	1
K1X19	1	0	0	1	1	1	0	0	1	1	1	1	0	0

**3-rasm.** O‘Tdagi timsollarning xususiyatlarini normallashtirish va binarlashtirish.

“Alohidagi belgilar fazosini shakllantirish” menyusida nazorat tanlanma modulini ishga tushirish orqali

NT timsollarining xususiyatlarini normallashtirish va binarlashtirish amalga oshiriladi (4-rasm).

## Sinflarni xatosiz ajtishida alohida belgilar fazosini shakllantirish

The screenshot shows two tables side-by-side. The left table is titled 'Nazorat tanlanma' and the right table is titled 'Nazorat tanlanma random hol qilish'. Both tables have columns labeled x1 through x14. The data in both tables is identical, showing normalized values for each attribute across 18 rows (K1X1 to K1X18). The right table has a header bar with a blue box containing the text 'Nazorat tanlanmadagi obyektlarning xususiyetlarini binarlashtirish'.

**4-rasm.** NTdagi timsollarning xususiyatlarini normallashtirish va binarlashtirish.

“Alohida belgilar fazosini shakllantirish” menyusida “*Sinflarni xatosiz aniqlash -> 1-tipli*” modulni ishga tushirish orqali sinfga xos 1-tipli ABlar

aniqlandi va ularning har biri 1-sinfni boshqa sinflardan xatosiz ajratdi va ular yordamida NT timsollari tanib olindi (5-rasm).

The screenshot shows two tables side-by-side. The left table is titled 'Xatosiz ajratishda 1-tipli' and the right table is titled 'Minimal ajratish kuchi >= 1/n=0,50 asosida tanlangan belgilar soni: 4'. Both tables have columns labeled x7 through x64. The data in both tables is identical, showing binary values for each attribute across 18 rows (K1X1 to K1X18). The right table has a header bar with a blue box containing the text 'Ajratish kuchi f(x[i]) 1,00 1,00 1,00 1,00'. Below the tables, there is a notes section with text in Russian.

**5-rasm.** Tanlab olingan 1-tipli  $x_{qi}^{(1)}$  ABlar yordamida yangi TTO.

“Alohida belgilar fazosini shakllantirish” menyusida “*Sinflarni xatosiz ajratish -> 2-tipli*” modulni ishga tushirish orqali sinfga xos 2-tipli 6 ta ABlar aniqlandi va ularning  $x_2^{(2)} \wedge x_{49}^{(2)}$ ,

$x_9^{(2)} \wedge x_{32}^{(2)}$  kon'yunksiyalari 1-sinfni boshqa sinflardan xatosiz ajratdi va ular yordamida NT timsollari tanib olindi (6-rasm).

**2-tipli alohida belgilar tartib raqami**

k1	k2
k1	1 2
k2	1 3
k3	1 4
k4	1 5
k5	1 6
k6	2 3
k7	2 4
k8	2 5
k9	2 6
k10	3 4
k11	3 5
k12	3 6

**2-tipli alohida belgilar konyunksiyasi**

	x2^x9	x2^x32	x2^x49	x2^x82	x2^x93	x9^x32	x9^x49	x9^x82	x9^x
K1X28	1	1	1	1	1	1	1	1	1
K1X29	1	1	1	1	1	1	1	1	1
K1X30	1	1	1	1	1	1	1	1	1
K2X1	1	1	0	0	1	0	1	0	1
K2X2	0	0	0	0	0	0	0	0	0
K2X3	0	0	0	0	0	0	1	1	0
K2X4	1	0	0	0	1	0	0	0	1
K2X5	0	0	0	1	1	0	0	0	0
K2X6	0	0	0	0	0	0	0	0	0
K2X7	0	0	0	0	0	0	1	1	0
K2X8	1	0	0	1	1	0	0	1	1

Ajratish kuchi f(x[i]) 0,84 0,80 1,00 0,80 0,79 1,00 0,85 0,82 0,82

**2-tipli alohida belgilar kombinatsiyasi**

k1	k2
k1	x2 x9
k2	x2 x32
k3	x2 x49
k4	x2 x82
k5	x2 x93
k6	x9 x32
k7	x9 x49
k8	x9 x82
k9	x9 x93
k10	x32 x49
k11	x32 x82

**Nazorat tanlanma obyektlarini tanib olish**

	x2^x9	x2^x32	x2^x49	x2^x82	x2^x93	x9^x32	x9^x49	x9^x82	x9^x9
K1X5	0	0	0	0	0	0	0	0	0
K1X10	0	0	0	0	0	0	0	0	0
K1X13	0	1	0	0	0	0	0	0	0
K1X17	0	0	1	1	1	0	0	0	0
K1X20	0	0	0	0	0	1	1	0	0
K1X21	1	0	0	0	0	0	0	0	0
K1X23	0	0	0	0	0	0	0	0	0
K1X24	1	0	1	0	1	0	1	0	1
K1X25	0	0	0	0	0	0	0	0	0
K1X30	0	0	0	0	0	0	0	0	0

Nazorat tanlanmadagi K1X20 obyekt x9^x32; belgilar fazosi bo'yicha 1-sinfiga tegishi.  
Nazorat tanlanmadagi K1X17 obyekt x2^x49; belgilar fazosi bo'yicha 1-sinfaga tegishi.  
Nazorat tanlanmadagi K1X20 obyekt x9^x32; belgilar fazosi bo'yicha 1-sinfaga tegishi.  
Nazorat tanlanmadagi K1X24 obyekt x2^x49; belgilar fazosi bo'yicha 1-sinfaga tegishi.

HISOBBLASH

6-rasm. Tanlab olingan 2-tipli  $x_{qi}^{(2)}$  ABlar kon'nsiyalari yordamida yangi TTO.

“Alovida belgilar fazosini shakllantirish” menyusida “Sinfarni xatosiz ajratish -> 3-tipli” modulni ishga tushirish orqali sinfga xos 3-tipli 7 ta ABlar aniqlandi va ularning  $x_{30}^{(3)} \vee x_{37}^{(3)}$ ,

$x_{73}^{(3)} \vee x_{81}^{(3)}, x_{73}^{(3)} \vee x_{99}^{(3)}$  diz'yunksiyalari 1-sinfni boshqa sinflardan xatosiz ajratdi va ular yordamida NT timsollari tanib olindi (7-rasm).

**3-tipli alohida belgilar tartib raqami**

k1	k2
k1	1 2
k2	1 3
k3	1 4
k4	1 5
k5	1 6
k6	1 7
k7	2 3
k8	2 4
k9	2 5
k10	2 6
k11	2 7
k12	3 4

**3-tipli alohida belgilar dizyunksiyasi**

	x30vx37	x30vx47	x30vx73	x30vx81	x30vx88	x30vx99	x37vx47	x37vx73	x37vx
K1X1	0	1	1	1	0	0	1	1	1
K1X2	1	1	1	1	1	1	1	1	0
K1X3	1	1	1	1	1	1	1	1	1
K1X4	1	1	1	1	1	1	1	1	1
K1X5	0	1	1	0	1	0	1	1	0
K1X6	1	1	1	1	1	1	0	1	0
K1X7	1	1	1	1	1	0	1	0	0
K1X8	1	0	1	1	0	1	1	1	1
K1X9	1	1	1	0	0	0	1	1	1
K1X10	1	1	1	1	1	1	1	1	0
K1X11	1	1	1	0	0	0	1	1	1

Ajratish kuchi f(x[i]) 1,00 0,94 0,95 0,93 0,99 0,95 0,94 0,95 1,00

**3-tipli alohida belgilar kombinatsiyasi**

k1	k2
k1	x30 x37
k2	x30 x47
k3	x30 x73
k4	x30 x81
k5	x30 x88
k6	x30 x99
k7	x37 x47
k8	x37 x73
k9	x37 x81
k10	x37 x88
k11	x37 x99

**Nazorat tanlanma obyektlarini tanib olish**

	x30vx37	x30vx47	x30vx73	x30vx81	x30vx88	x30vx99	x37vx47	x37vx73	x37vx8
K1X1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
K1X3	0	1	0	1	0	1	0	1	1
K1X4	0	1	0	0	0	1	1	0	0
K1X6	0	0	1	0	1	1	0	1	0
K1X11	0	1	0	0	0	1	1	0	0
K1X12	1	1	1	1	1	1	1	1	1
K1X13	1	1	1	1	1	1	1	1	1
K1X15	0	0	1	1	0	1	0	1	1
K1X18	1	1	1	1	1	1	0	0	1
K1X25	1	1	1	1	1	0	0	0	1

Nazorat tanlanmadagi K1X13 obyekt x37vx73; x73vx81; x73vx99; belgilar fazosi bo'yicha 1-sinfaga tegishi.  
Nazorat tanlanmadagi K1X18 obyekt x37vx73; x73vx81; x73vx99; belgilar fazosi bo'yicha 1-sinfaga tegishi.  
Nazorat tanlanmadagi K1X18 obyekt x73vx81; belgilar fazosi bo'yicha 1-sinfaga tegishi.  
Nazorat tanlanmadagi K1X25 obyekt x73vx81; belgilar fazosi bo'yicha 1-sinfaga tegishi.

HISOBBLASH

7-rasm. Tanlab olingan 3-tipli  $x_{qi}^{(3)}$  ABlar diz'yunksiyalari yordamida yangi TTO.

## VI. XULOSA

Sinflarni xatosiz ajratishda qo'llaniladigan Vapnik-Chervonenekis teoremasida  $\varepsilon$ ,  $\eta$  parametrlarning qiymatlari belgilanganda,  $n$  va  $m$  parametrlar orasidagi munosabatlar hisobga olinib,  $n_0 = f(\varepsilon, \eta, n, m)$  funksional bog'liqlik asosida BF o'lchamining yuqori chekli  $n_0$  qiymati aniqlandi. Aniqlangan  $n_0$  o'lchamli BFga mos ABlarni tanlashda O'Tdagi timsollarni dastlabki xususiyatlaridan aniq bir sinfga xos bo'lgan uchta tipli ABlarni tanlab olish qoidalari taklif etildi.

Sinflarni xatosiz ajratishda o'lchami  $n_0$  qiymatga ega bo'lgan BFga mos har bir tipli belgilarni AKlarini hisoblashda, ularni O'Tdagi sinflarga to'g'ri sinflashtirilgan timsollar sonining ushbu tanlanmadagi timsollar soniga nisbati olindi. Shuningdek, sinflarni  $n_0$  o'lchamli BFda xatosiz ajratishda har bir ABni MAK va HAKlarini hisoblash qoidalari taklif etildi. Mazkur qoidalalar  $n_0$  o'lchamli BFda sinflarni xatosiz ajratishda ABlarni MAK va HAKlari asosida tanlab olish imkonini beradi, bu esa yangi TTOda belgilangan  $\varepsilon$  va  $\eta$  qiymatlarni qanoatlantiradi.

## ADABIYOTLAR

- [1] Вапник В.Н., Чертоненкис А.Я. Теория распознавания образов. - М.:Наука, 1974.- 416 с.
- [2] Васильев В.И. Проблема обучения распознаванию образов. Принципы, алгоритмы, реализация. - Киев: Выща школа, 1989. - 64 с.
- [3] Васильев В.И. Распознающие системы: Справочник.-Киев: Наукова думка, 1983.- 420 с.
- [4] Горелик А.Л., Скрипкин В.А. Методы распознавания. - М.:Высшая школа, 2004. - 262 с.
- [5] Журавлев Ю.И., Камилов М.М., Туляганов Ш.Е. Алгоритмы

вычисления оценок и применение. - Ташкент: ФАН, 1974. - 119 с.

- [6] Журавлев Ю.И., Рязанов В.В., Сенько О.В. Распознавание. Математические методы. Программная система. Практические применения. - М.: Фазис, 2006. - 159 с.
- [7] Камилов М.М., Фазылов Ш.Х., Мирзаев Н.М., Раджабов С.С. Построение алгоритмов распознавания образов в пространстве признаков большой размерности. Ч. 1. Модели распознавающих операторов // Химическая технология. Контроль и управление. - Ташкент, 2012. - № 3. - С. 52-59.
- [8] Мазуров В.Д. Математические методы распознавания образов. Учебное пособие. – Екатеринбург: Изд-во УГУ, 2010. -101 с.
- [9] Mamatov N.S., Bekmuratov D.Q. Belgi va obyektlarning munosabatini baholashga asoslangan timsollarni tanib olish algoritmlari // Muhammad al- Xorazmiy avlodlari. Ilmiy - amaliy va axborot - tahliliy jurnal. TATU. – 2021. – 3(17). –B. 26-37.
- [10] Bekmuratov D.K. Selecting classifiers to ensure the quality and reliability of pattern recognition at class intersection // Journal of Physics: IOP Publishing. –2021. – Vol. 2032, №1. – pp. 1-5. – DOI:10.1088/1742-596/2032/1/012034.
- [11] Fazilov S., Mirzaev O., Saliev E., Khaydarova M., Ibragimova S., Mirzaev N. Model of recognition algorithms for objects specified as images // Proceedings of the 9th International Conference Advanced computer information technologies (ACIT 2019, Ceske Budejovice, Czech Republic, June 5-7, 2019).- pp.

- 479-482. DOI: 10.1109/  
ACITT.2019.8779943
- [12] Kamilov M.M., Nishanov A.X., Beglerbekov R.J. Modified stages of algorithms for computing estimates in the space of informative features. Volume 8, Issue 6, April 2019, Pages 714-717.
- [13] Vapnik, V. and Izmailov, R., Rethinking Statistical Learning Theory: Learning Using Statistical Invariants, Machine Learning, 2018, vol. 108, pp. 381-423.
- [14] Vasil'ev, V.I., Bekmuratov K.A. Synthesis of properties by the learning sampling in the problems of pattern recognition learning. Journal Avtomatika Issue 1, January 1992, Pages 76-83.
- [15] Zhuravlev Yu.I. and etc. Linear classifiers and selection of informative features // Pattern Recognition and Image Analysis: Advances in Mathematical Theory and Applications, 2017. - vol. 27, № 3. - pp. 426-432.

Поступила в редакцию 10.09.2022

**Citation:** Bekmuratov Q.A., Bekmuratov D.Q., Abduraxmonova M.N. (2022). Sinflarni xatosiz ajtاتishda alohida belgilar fazosini shakllantirish. Raqamli texnologiyalarning nazariy va amaliy masalalari xalqaro jurnali. 2(2). – B. 16-31.

## FORMATION OF A SPACE OF INDIVIDUAL FEATURES WITH AN ERROR-FREE SEPARATION OF CLASSES

Bekmuratov K.A<sup>1</sup>, Bekmuratov D.K.<sup>2</sup>, Abdurakhmonova M.N.<sup>1</sup>

<sup>1</sup> Samarkand branch of Tashkent University of information technologies named after Muhammad al-Khwarizmi, Samarkand, Uzbekistan

<sup>2</sup>Tashkent Institute of Irrigation and Agricultural Mechanization Engineers,  
Tashkent, Uzbekistan  
bekmurodov1958@mail.ru

**Abstract.** The solution of the problem of determining individual features inherent in a particular class from a given property of images of a reference sample and the formation of feature spaces from selected individual features is considered. A technique for selecting individual features from the initial properties, finding the maximum-maximum dimension of the space of individual features is given. It is shown that the value of the limit-maximum dimension of the space of individual features depends on such parameters as the probability of a predetermined recognition error and the value of its reliability, the number of images and features in the training sample. The minimum and real separating forces of individual features are determined on the basis of the found limit-maximum dimension of space. Procedures for forming the space of individual features of the first, second and third types for each class from individual features of the first, second and third types are proposed, taking into account the minimum and real separating force. Based on the proposed methodology, an algorithm and software have been developed. Computational experiments were carried out on a computer, the results of which are presented in the form of decision rules that are used to recognize objects. The conclusions of the study as a whole are also given.

**Keywords:** training sample, control sample, class, symbol, feature, individual feature inherent in the class, space of individual features, threshold, decision rule,

*separating power, minimum separating power, real separating power, error probability, reliability.*

## **ФОРМИРОВАНИЕ ПРОСТРАНСТВА ОТДЕЛЬНЫХ ПРИЗНАКОВ ПРИ БЕЗОШИБОЧНОМ РАЗДЕЛЕНИИ КЛАССОВ**

*Бекмуратов К.А.<sup>1</sup>, Бекмуратов Д.К.<sup>2</sup>, Абдурахмонова М.Н.<sup>1</sup>*

<sup>1</sup>Самаркандский филиал Ташкентского университета информационных технологий имени Мухаммада ал-Хорезми, Самарканд, Узбекистан

<sup>2</sup>Ташкентский институт инженеров ирригации и механизации сельского хозяйства, Ташкент, Узбекистан

bekmurodov1958@mail.ru

**Аннотация.** Рассматривается решение задачи определение отделных признаков присущее конкретному классу из заданного свойства образов эталонной выборки и формирование признаковых пространств из выделенных отделных признаков. Приводится методика выбора отделных признаков из исходных свойств, нахождения предельно-максимальной размерности пространства отделных признаков. Показано, что значение предельно-максимальной размерности пространства отделных признаков зависит от таких параметров, как вероятность заранее заданной ошибки распознавания и значения ее достоверности, количество образов и признаков в обучающей выборке. Определены минимальные и реальные разделяющие силы отделных признаков на основе найденной предельно-максимальной размерности пространства. Предложены процедуры формирования пространства отделных признаков первого, второго и третьего типов для каждого класса из отделных признаков первого, второго и третьего типов с учетом минимальной и реальной разделяющей силой. На основе предложенной методики разработан алгоритм и программное обеспечение. Проведены вычислительные эксперименты на ЭВМ, результаты которых приведены в виде решающих правил, которые используются для распознавания объектов. Также приведены выводы по проведенному исследованию в целом.

**Ключевые слова:** обучающая выборка, контрольная выборка, класс, образ, признак, отдельный признак присущее класса, пространство отдельных признаков, порог, решающее правило, разделяющая сила, минимальная разделяющая сила, реальная разделяющая сила, вероятность ошибки, надежность.