

*Давлатов Ш.О. Доцент.
Университет экономики и педагогики
Узбекистан, г.Карши*

*Шералиева Ш.А. Студентка.
Университет экономики и педагогики
Узбекистан, г.Карши*

ДИСКРЕТИЗАЦИЯ ДВУМЕРНОЙ ОБЛАСТИ.

Аннотация. В этой статье изложено один из алгоритмов дискретизации двумерной ограниченной области для численного решения смешанных задач. На основе этого алгоритма, на программном языке Delphi 7, создана программа для аппроксимации области.

Ключевые слова: Алгоритм, смешанная задача, узел, сетка, отрезок, дуга.

*Davlatov Sh.O.
University of Economic and Pedagogy
Uzbekistan, Karshi*

*Sheraliyeva Sh.A.
University of Economic and Pedagogy
Uzbekistan, Karshi*

Abstract. This article describes one of the algorithms for discretising a two-dimensional bounded domain for numerically solving mixed problems. Based on this algorithm, a program for area approximation has been created in the Delphi 7 programming language.

Keywords: Algorithm, mixed problem, node, grid, segment, arc.

Введение

Подстановка задачи: Пусть $\Omega \subset \mathbb{R}^2$ ограниченная область. В области

$$G = \{(t, x, y) : t \in (0, T), (x, y) \in \Omega\}$$

найти вектор-функцию u , удовлетворяющую системе

$$Lu = F(x, y, t) \quad (1)$$

с граничными

$$Du|_{\partial\Omega} = g(t, x, y) \quad (2)$$

и начальным

$$u(0, x, y) = u_0(x, y), \quad (x, y) \in \Omega \quad (3)$$

условиями. Здесь $\partial\Omega$ - граница области Ω , L - дифференциальный оператор, D - прямоугольная матрица, $u_0(x, y)$ - заданная вектор-функция, $u(t, x, y) = (u_1, u_2, \dots, u_M)^T$ - неизвестная, а $F(t, x, y) = (f_1, f_2, \dots, f_M)^T$ - заданная вектор-функция.

Будем считать, что смешанная задача (1)-(3) поставлена корректно. Для численного решения задачи (1)-(3) прежде всего предстоит дискретизация области Ω .

Аппроксимация области.

Двумерная ограниченная область аппроксимируем следующим образом. При описании границы области в качестве составляющих ее частей могут использоваться отрезки прямых и дуги окружностей. Началом некоторой части границы S считается та ее концевая точка, при движении из которой по S область остается слева. Отрезки прямых определяются двумя точками - концами, а для дуг окружностей дополнительно задается точка центра окружности. Например пусть дана область Ω (рис.1). Границу области можно аппроксимировать двумя отрезками и одной дугой (рис.2).

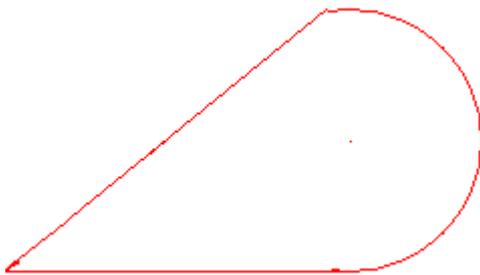


Рисунок-1.

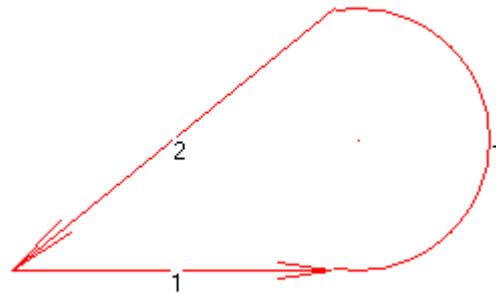


Рисунок-2.

Граница $\partial\Omega$ аппроксимируется следующим образом:

1. По виду $\partial\Omega$ выбираем точки.

$$T_1(x_1; y_1) : T_2(x_2; y_2) : \dots : T_n(x_n; y_n)$$

Здесь T_1, T_2, \dots, T_n - выбранные точки, $(x_i; y_i)$ ($i=1, \dots, n$) - их соответствующие координаты, $:$ - символ отделяющий точек.

Эти точки могут быть начальными или конечными точками отрезков или дуг, либо центрами дуг.

2. Часть границы расположенный между двумя точками по виду заменяется отрезком:

$$L_1(T_{M_1}; T_{M_2}) : L_2(T_{M_3}; T_{M_4}) : \dots : L_s(T_{M_{k-1}}; T_{M_k}).$$

Здесь $T_{M_i} \in \{T_1, T_2, \dots, T_n\}$ ($i=1, \dots, k$) точки, $L_j(T_{M_i}; T_{M_{i+1}})$ ($j=1, \dots, s$) T_{M_i} (T_{M_i} - начало j -го отрезка), $T_{M_{i+1}}$ ($T_{M_{i+1}}$ - конец j -го отрезка), L_j - j -й отрезок.

3. Часть границы расположенный между двумя точками по виду заменяется дугой:

$$D_1(T_{M_1}; T_{M_2}; T_{M_3}) : D_2(T_{M_4}; T_{M_5}; T_{M_6}) : \dots : D_m(T_{M_{k-2}}; T_{M_{k-1}}; T_{M_k}).$$

Здесь $T_{M_i} \in \{T_1, T_2, \dots, T_n\}$ ($i=1, \dots, k$) точки, $D_j(T_{M_i}; T_{M_{i+1}}; T_{M_{i+2}})$ ($j=1, \dots, m$) ($i=1, \dots, k-2$) T_{M_i} (T_{M_i} - начало j -й дуги) ва $T_{M_{i+1}}$ ($T_{M_{i+1}}$ - конец j -й дуги) , $T_{M_{i+2}}$ - центр D_j дуги.

После аппроксимации границы $\partial\Omega$ области Ω . Область Ω заключим в наименьший прямоугольник со сторонами, паралельными осям Ox и Oy :

$\Omega \subset [a; b] \times [c; d]$. Проведем прямые $x = x_i = a + h_x i$ ($i = 0, \dots, N_x, h_x = \frac{b-a}{N_x}$),

$y = y_j = c + h_y j$ ($j = 0, \dots, N_y, h_y = \frac{d-c}{N_y}$) пересекающие отрезки,

соответственно, $[a; b], [c; d]$. В результате область Ω покроеется равномерной сеткой (рис.1).

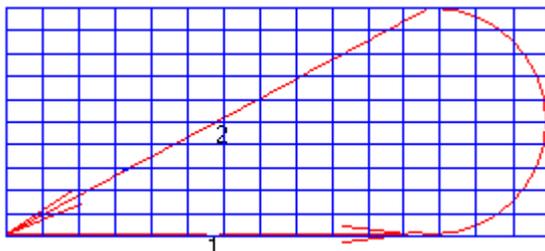


Рис.1.

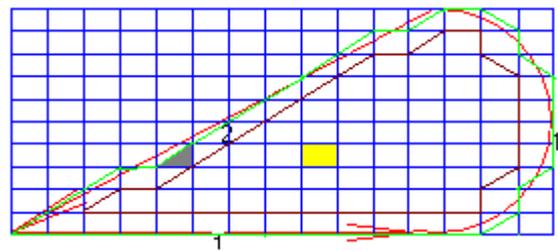


Рис.2.

Точку пересечения прямых $x = x_i = a + h_x i$ и $y = y_j = c + h_y j$, называемую узлом сетки, обозначим через $M_{ij} = M(x_i; y_j)$.

1-определение. Узел, находящийся на расстоянии $h \leq \frac{h_x}{2}$ или $h \leq \frac{h_y}{2}$ от $\partial\Omega$, или лежащий на $\partial\Omega$ называется граничным узлом.

На рисунке 2 граничные узлы соединены линией зеленого цвета.

2-определение. Узел, лежащий внутри области Ω и являющийся соседним узлом граничного узла, называется околограничным узлом.

На рисунке 2 околограничные узлы соединены линией коричневого цвета.

3-определение. Узел, лежащий внутри области Ω и не являющийся соседним узлом граничного узла, называется внутренним узлом.

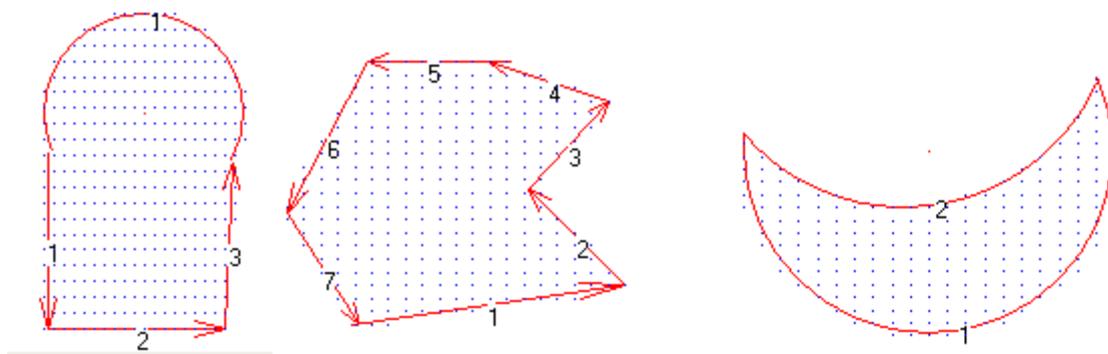
4-определение. Узел, не лежащий внутри области Ω и не являющийся граничным узлом, называется внешним узлом.

Сетка разбивает область Ω_h на части (элементы). Каждый элемент является прямоугольником (на рис.2. желтого цвета) или треугольником (на рис.2. серого цвета). Элемент обозначим через K . Элементы, одной из вершин которых является узел M_{ij} , называются элементами этого узла. Объединение этих узлов обозначим через Ω_{ij} . Тогда справедливо равенство

$$\Omega_h = \bigcup_{M_{ij} \in \Omega} \Omega_{ij}.$$

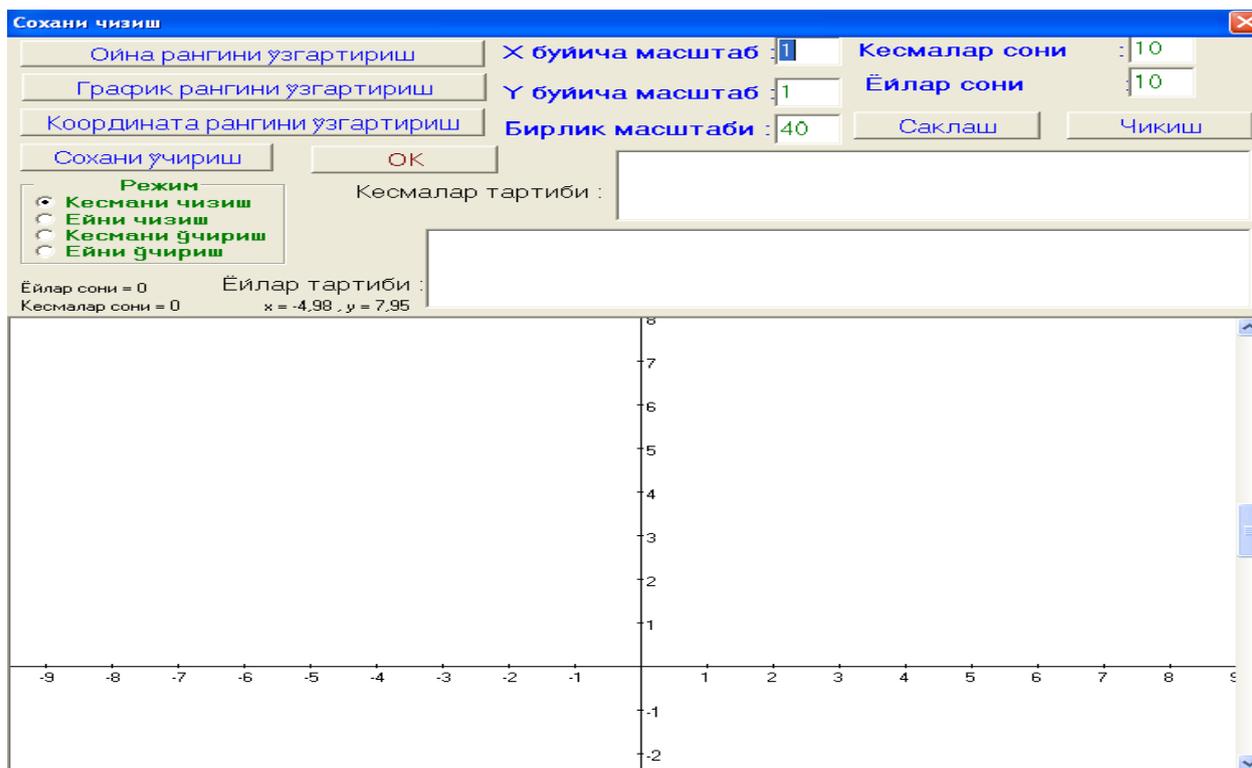
С помощью каждого типа и порядкового номера узла отдельно хранятся все данные смешанной задачи (1)-(3) относящейся к этому узлу в базе данных.

На основе этого алгоритма создана программа “Соҳани чизиш”. Ниже с помощью программы приведены некоторые аппроксимации областей.



Бу расмларда соҳа чегараси ёйлар ва кесмалар билан аппроксимация қилинган, тўр тугунлари нуқталар кўринишида тасвирланган. Ёйлар ва кесмалар алоҳида номерланган. Кесмалар йўналишга эга. Кесма йўналиши кесманинг бошланғич нуқтасидан охириги нуқтаси томон йўналган.

Программа “Соҳани чизиш” имеет вид:



Адабиётлар:

1. Годунов С.К. Уравнения математической физики. М.:Наука,1979,372с.
2. И.А Сандер., Программа дискретизации двумерных областей общего вида. Препринт 860. Вычислительный центр СО АН СССР. Новосибирск 1989
3. Марчук Р.И., Агошков В.И. Введение в проекционно-сеточные методы.- М.:Наука,1981.