## Bonpoc No 1

## Метод простой итерации для решения нелинейного уравнения. Понятие сжимающего отображения

Пусть требуется решить нелинейное уравнение

$$f(x) = 0 \tag{1}$$

Приведем его к виду:

$$x = \varphi(x) \tag{2}$$

Зададим некоторое начальное приближение  $x_0$  и подставим его в правую часть уравнения (2). Получим некоторое значение  $x_1 = \varphi(x_0)$ .

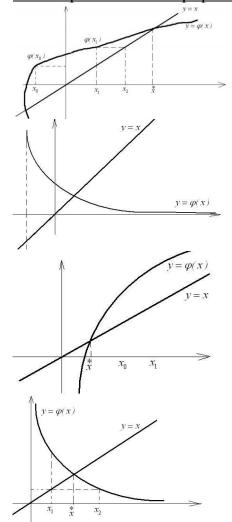
Подставим полученное значение  $x_I$  в правую часть уравнения (2). Проводя этот процесс бесконечно, получим некоторую последовательность.

Таким образом, общая формула простой итерации:

$$x_{k+1} = \varphi(x_k)$$
  $k \to \infty$ 

Если для данной последовательности существует предел, то он одновременно является и корнем уравнения (1).

Геометрическая интерпретация:



На первом и втором рисунках взаимное расположение графиков таково, что задача будет решена при произвольном начальном приближении  $x_0$ . В третьем и четвертом

случаях задача решена не будет, так как независимо от выбора начального приближения итерационный процесс расходится.

Таким образом становится очевидной существенность проверки условия сходимости метода на начальном этапе решения задачи.

#### Теорема:

Пусть в некоторой  $\int$  окрестности корня  $x^*$  функция  $\varphi$  дифференцируема и удовлетворяет неравенству:

$$0 \le q < 1$$
  $|\varphi'(x)| \le q$ , где q — малое число

Тогда независимо от выбора начального приближения  $x_0$  из указанной  $\int$  окрестности итерационная последовательность не выходит из нее, и справедливо следующая оценка погрешности:

$$\left| x_n - x^* \right| \le q^n \left| x_0 - x^* \right|$$

Обычно для окончания итерационного процесса используется формула:

$$\left| x_i - x_{i-1} \right| \le \varepsilon$$

#### Сжимающее отображение.

Понятие сжимающего отображения позволяет решить вопрос о сходимости метода аналитически, не прибегая к геометрическому построению.

Рассмотрим некоторую функцию  $\varphi(x)$ , заданную на отрезке [a,b] и непрерывную на нем.

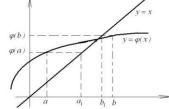
Каждой точке  $x_0$ , принадлежащей отрезку [a,b], соответствует некоторое значение  $y_0 = \varphi(x_0)$  на оси ординат. То есть  $\varphi(x)$  задает отображение отрезка [a,b] на оси ординат.

Построим проекцию отрезка  $[\varphi(a), \varphi(b)]$  на ось абсцисс относительно прямой y = x. Получим  $[a_1, b_1]$ .

Если отрезок  $[a_1,b_1]$  является частью исходного отрезка[a,b], то функция  $\varphi(x)$  отображает отрезок [a,b] в себя.

Произведем этот процесс несколько раз, в результате получим последовательность отрезков  $[a,b],\ [a_1,b_1],\ [a_2,b_2].$ 





Если после каждого отображения исходный отрезок уменьшается в m paз, где m>1, то полученное отображение называется сжимающим.

Таким образом, условие сжатия можно сформулировать так:

Отображение  $\varphi(x)$  является сжимающим на отрезке [a,b], если существует такое  $\alpha$ , что  $0<\alpha<1$ , для которого выполняется, что для любых двух точек  $x_1,x_2$  выполняется следующее условие:

$$|\varphi(x_1) - \varphi(x_2)| \le \alpha |x_1 - x_2|$$
  $\alpha = \frac{1}{m}$ 

Разделив обе части полученного неравенства на  $|x_1 - x_2|$  и взяв предел от обоих частей данного неравенства, при  $|x_1 - x_2| \to 0$  получим формулу:

$$|\varphi'(x)| < \alpha < 1$$

Доказывающую исходную теорему.

Таким образом, можно оценить сходимость функции  $\varphi(x)$  для любой произвольной точки  $x_0$ .

### Bonpoc No 2

# Декомпозиция отношений. Первая, вторая и третья нормальные формы

Отношение (*таблица*) находится в некоторой <u>нормальной форме</u>, если удовлетворяет заданному условию.

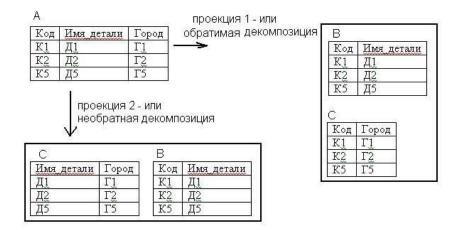
Отношение находится в первой нормальной форме тогда и только тогда, когда оно содержит только скалярные значения. Коддом были определены первая, вторая и третья НФ, вторая НФ более желательна, чем первая и т.д. Бойсом и Коддом переработана ЗНФ и в более строгом смысле названа нормальной формой Бойса-Кодда. Есть еще четвертая, определена Фейгином, а так же пятая — проективно-соединительная.

Процедура нормализации включает декомпозицию данного отношения на другие отношения. Декомпозиция должна быть обратимой. Она проводится с помощью теоремы Xesa:

Пусть  $R\{A, B, C\}$  есть отношение, где A, B, C – атрибуты этого отношения. Если R удовлетворяет зависимости A->B, то R равно соединению его проекций  $\{A, B\}$  и  $\{B, C\}$ .

- некоторая функциональная зависимость.

Пример:



Важную роль играет неприводимая слева функциональная зависимость, например ФЗ {код\_детали, код\_города, город} может быть записана без атрибута код\_города, то есть {код\_детали}->город. Последняя ФЗ является неприводимой слева.

Одна из целей проектирования БД – получение НФБК и форм более высокого порядка. Первая, вторая и третья НФ являются промежуточным результатом.

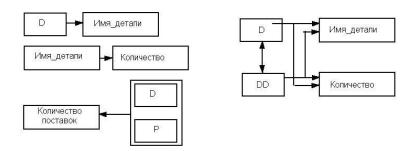
Отношение находится в  $1 + \Phi$  тогда и только тогда, когда все используемые домены содержат только скалярные значения. (каждая ячейка содержит одно значение)

Отношение находится в  $2H\Phi$  тогда и только тогда, когда оно находится в  $1H\Phi$  и каждый не ключевой атрибут неприводимо зависит от первичного ключа. (устраняет столбцы, зависящие от части первичного ключа)

Отношение находится в  $3H\Phi$  тогда и только тогда, когда оно находится в  $2H\Phi$  и каждый не ключевой атрибут не транзитивно (то есть отсутствует какая-либо зависимость между столбцами не являющимися первичными ключами) зависит от первичного ключа.

Если в нашем примере, убрать связь между именем детали и количеством, ввести дополнительный независимый атрибут (DD) в качестве потенциального ключа, то получим НФБК.

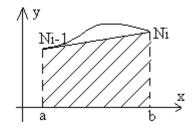
D – деталь, P- поставщик.



## Bonpoc No 3

Написать алгоритм вычисления определенного интеграла методом трапеций.

$$I = \int_{1}^{2} x^{3} \cos(x) dx$$



$$I = \int_{a}^{b} f(x) dx \Phi$$
ормула трапеций. Соединим  $N_{i-1}$  ( $x_{i-1}$ ,  $f_{i-1}$ )

и  $N_i(x_i,\ f_i)$  на графике функции y=f(x). В результате получится трапеция. Заменим приближенно площадь элементарной криволинейной трапеции площадью построенной фигуры. Получим элементарную

квадратурную формулу трапеции:  $I \approx \frac{h}{2}(f_{i-1}+f_i)$ . Составная квадратурная формула трапеции будет представлять собой:  $I \approx I_{np}^n = h \bigg[ \frac{f_0}{2} + f_1 + f_2 + \ldots + f_{n-1} + \frac{f_n}{2} \bigg] = h \bigg[ \frac{f_0 + f_n}{2} + \sum_{i=1}^n f_i \bigg] (5)$ 

Эта формула соответствует замене исходной фигуры ломанной линией, проходящей через точки  $N_0,...,N_n$ .

int a, b, n, s=0, h=0.001; n=(b-a)/h; for (i=1; i<=n; i++) s+=0.5\*h\*( f((i-1)\*h) + f(i\*h));