

Лабораторная работа 13

Цель работы

Изучение математических функций стандартной библиотеки math.h и стандартной библиотеки stdlib.h

Задание

1. Разработать программу и подпрограмму (подпрограммы), вычисляющую корень уравнения с точностью $\epsilon = \text{FLT_EPSILON} * 2$ (значение константы FLT_EPSILON определено в файле float.h).

Метод приближения, функция и начальные координаты отрезка, содержащего корень, приведены в таблице.

№	Метод приближения	Функция	Границы отрезка
1	деление отрезка пополам	$x + \ln(x+0.5) - 0.5$	$0 \div 2$
2	метод хорд	$(2*\sin^2(x))/3 - 0.75*\cos^2(x)$	$0 \div \pi/2$
3	деление отрезка пополам	$x^2 * 2^x - 1$	$0 \div 1$
4	метод хорд	$x^2 - \sin(5x)$	$0.5 \div 0.6$
5	деление отрезка пополам	$(4+x^2)(e^x - e^{-x}) - 18$	$1.2 \div 1.3$
6	метод хорд	$x^2 - 1.3*\ln(x+0.5) - 2.8x + 2.35$	$1.7 \div 2.7$

2. Разработать программу и подпрограмму (подпрограммы), вычисляющую значение интеграла с точностью $\epsilon = 0.0005$.

Интегрируемая функция и пределы интегрирования приведены в таблице, начальное число отрезков разбиения $n = 10$.

№	Функция	Границы отрезка
1	$e^{-x} * \cos(\pi x/4)$	$0 \div 2$
2	$\sqrt{\tan(x)}$	$0 \div \pi/6$
3	e^x/x	$1 \div 7$
4	$\cos(x)/x$	$\pi/2 \div \pi$
5	$\sqrt{(1+\cos^2 x)}$	$0 \div \pi$
6	$e^x * \sin^2 x$	$0 \div 5$

Теоретическая часть

Функции, предназначенные для преобразования чисел, запроса памяти и других задач объединены в стандартной библиотеке stdlib.h.

Прототип	Описание
double atof(const char *s)	переводит <i>s</i> в <i>double</i> ; эквивалентна strtod(s, (char**) NULL).
int atoi(const char *s)	переводит <i>s</i> в <i>int</i> ; эквивалентна (int)strtol(s, (char**)NULL, 10).
int atol(const char *s)	переводит <i>s</i> в <i>long</i> ; эквивалентна strtol(s, (char**) NULL, 10).
double strtod(const char *s, char **endp)	преобразует первые символы строки <i>s</i> в <i>double</i> , игнорируя начальные символы-разделители; запоминает указатель на непреобразованный конец в <i>*endp</i> (если <i>endp</i> не NULL), при переполнении она выдает <i>HUGE_VAL</i> с соответствующим знаком, в случае, если результат оказывается меньше, чем возможно представить данным типом, возвращается 0; в обоих случаях в <i>errno</i> устанавливается <i>ERANGE</i> .
long strtol(const char *s, char **endp, int base)	преобразует первые символы строки <i>s</i> в <i>long</i> , игнорируя начальные символы-разделители; запоминает указатель на непреобразованный конец в <i>*endp</i> (если <i>endp</i> не NULL). Если <i>base</i> находится в диапазоне от 2 до 36, то преобразование делается в

Прототип	Описание
	предположении, что на входе - запись числа по основанию <i>base</i> . Если <i>base</i> равно нулю, то основанием числа считается 8, 10 или 16; число, начинающееся с цифры 0, считается восьмеричным, а с 0x или 0X - шестнадцатеричным. Цифры от 10 до <i>base</i> -1 записываются начальными буквами латинского алфавита в любом регистре. При основании, равном 16, в начале числа разрешается помещать 0x или 0X. В случае переполнения функция возвращает LONG_MAX или LONG_MIN (в зависимости от знака), а в <i>errno</i> устанавливается ERANGE.
unsigned long strtoul(const char *s, char **endp, int base)	работает так же, как и <i>strtol</i> , с той лишь разницей, что возвращает результат типа <i>unsigned long</i> , а в случае переполнения - ULONG_MAX.
int rand(void)	выдает псевдослучайное число в диапазоне от 0 до RAND_MAX; RAND_MAX не меньше 32767.
void srand(unsigned int seed)	использует <i>seed</i> в качестве начального значения для новой последовательности псевдослучайных чисел. Изначально параметр <i>seed</i> равен 1.
void *calloc(size_t nobj, size_t size)	возвращает указатель на место в памяти, отведенное для массива <i>nobj</i> объектов, каждый из которых размера <i>size</i> , или, если памяти запрашиваемого объема нет, NULL. Выделенная область памяти обнуляется.
void *malloc(size_t size)	возвращает указатель на место в памяти для объекта размера <i>size</i> или, если памяти запрашиваемого объема нет, NULL. Выделенная область памяти не инициализируется.
void *realloc(void *p, size_t size)	перевыделяет память заменяет для объекта, на который указывает <i>p</i> . Для части, размер которой равен наименьшему из старого и нового (<i>size</i>) размеров, содержимое не изменяется. Если новый размер больше старого, дополнительное пространство не инициализируется, <i>realloc</i> возвращает указатель на новое место памяти или, если требования не могут быть удовлетворены, NULL (* <i>p</i> при этом не изменяется).
void free(void *p)	освобождает область памяти, на которую указывает <i>p</i> ; эта функция ничего не делает, если <i>p</i> равно NULL. В <i>p</i> должен стоять указатель на область памяти, ранее выделенную одной из функций: <i>calloc</i> , <i>malloc</i> или <i>realloc</i> .
void abort(void *p)	вызывает аварийное завершение программы, ее действия эквивалентны вызову raise(SIGABRT) .
void exit(int status)	вызывает нормальное завершение программы. Функции, зарегистрированные с помощью atexit , выполняются в порядке, обратном их регистрации. Производится опорожнение буферов открытых файлов, открытые потоки закрываются, и управление возвращается в среду, из которой был произведен запуск программы. Значение <i>status</i> , передаваемое в среду, зависит от реализации, однако при успешном завершении программы принято передавать нуль. Можно также использовать значения EXIT_SUCCESS (в случае успешного завершения) и EXIT_FAILURE (в случае ошибки).
int atexit(void (*fcn)(void))	регистрирует <i>fcn</i> в качестве функции, которая будет вызываться при нормальном завершении программы; возвращает ненулевое значение, если регистрация не может быть выполнена.
int system(const char *s)	передает строку <i>s</i> операционной среде для выполнения. Если <i>s</i> – NULL и существует командный процессор, то <i>system</i> возвращает ненулевое значение. Если <i>s</i> не NULL, то возвращаемое значение зависит от реализации.

Прототип	Описание
char *getenv(const char *name)	возвращает строку среды, связанную с <i>названием</i> , или, если никакой строки не существует, NULL. Детали зависят от реализации.
void *bsearch(const void *key, const void *base, size_t n, size_t size, int (*cmp)(const void *keyval, const void *datum))	ищет среди $base[0] \dots base[n-1]$ элемент с подходящим ключом <i>*key</i> . Функция <i>cmp</i> должна сравнивать первый аргумент (ключ поиска) со своим вторым аргументом (значением ключа в таблице) и в зависимости от результата сравнения выдавать отрицательное число, нуль или положительное значение. Элементы массива <i>base</i> должны быть упорядочены в возрастающем порядке, <i>bsearch</i> возвращает указатель на элемент с подходящим ключом или, если такого не оказалось, NULL.
void qsort(void *base, size_t n, size_t size, int (*cmp)(const void *, const void *))	сортирует массив $base[0] \dots base[n-1]$ объектов размера <i>size</i> в возрастающем порядке. Функция сравнения <i>cmp</i> - такая же, как и в <i>bsearch</i> .
int abs(int n)	возвращает абсолютное значение аргумента типа <i>int</i> .
long labs(long n)	возвращает абсолютное значение аргумента типа <i>long</i> .
div_t div(int num, int denom)	вычисляет частное и остаток от деления <i>num</i> на <i>denom</i> . Результаты типа <i>int</i> запоминаются в элементах <i>quot</i> и <i>rem</i> структуры <i>div_t</i> .
ldiv_t ldiv(long num, long denom)	вычисляет частное и остаток от деления <i>num</i> на <i>denom</i> . Результаты типа <i>long</i> запоминаются в элементах <i>quot</i> и <i>rem</i> структуры <i>ldiv_t</i> .

Рекомендации по выполнению лабораторной работы

Определение корней функции

Численные методы позволяют найти решения определенных задач, заранее зная, что полученные результаты будут вычислены с определенной погрешностью, поэтому для многих численных методов необходимо заранее знать "уровень точности", которому будет соответствовать полученное решение. В связи с этим задача нахождения корней многочлена вида

$$F(x) = a_n x^n + \dots + a_2 x^2 + a_1 x + a_0$$

представляет особый интерес, т.к. формулы нахождения корней даже кубического уравнения достаточно сложны, а если необходимо отыскать корни многочлена большей степени, то без помощи численных методов не обойтись. Рассмотрим два наиболее известных (и простых) методов нахождения корней: метод деления отрезка пополам и метод хорд.

Метод деления отрезка пополам

Метод деления отрезка пополам (известный еще и как метод половинного деления) также является рекурсивным, т.е. предусматривает повторение с учетом полученных результатов.

Исходные данные к методу деления отрезка пополам:

- дана функция $f(x)$;
- определена допустимая погрешность Q ;
- определен некоторый интервал $[a, b]$, содержащий корень уравнения.

Алгоритм нахождения корня:

1. Если длина полученного отрезка меньше Q , то за значение корня принимается левая (или правая) граница отрезка. В противном случае
2. Вычисляем значение координаты x , беря середину отрезка $[a, b]$, т.е. $x = (a+b)/2$
3. Вычисляем значения $f(a)$, $f(b)$, $f(x)$, и осуществляем следующую проверку:

Если $|f(x)| \leq Q$, то корень с указанной точностью найден.

Если $|f(x)| > Q$, т.е. необходимая точность еще не достигнута, то формируем два интервала: $[a, x]$ и $[x, b]$ проверяем знаки $f(a)$, $f(b)$, $f(x)$. На концах одного из этих интервалов знаки функции будут одинаковы, а на другом – различны. Именно тот интервал, на концах которого знаки различны, мы берем за основу при следующей итерации, т.е. приравниваем либо a , либо b к x .

4. Переходим к пункту 1.

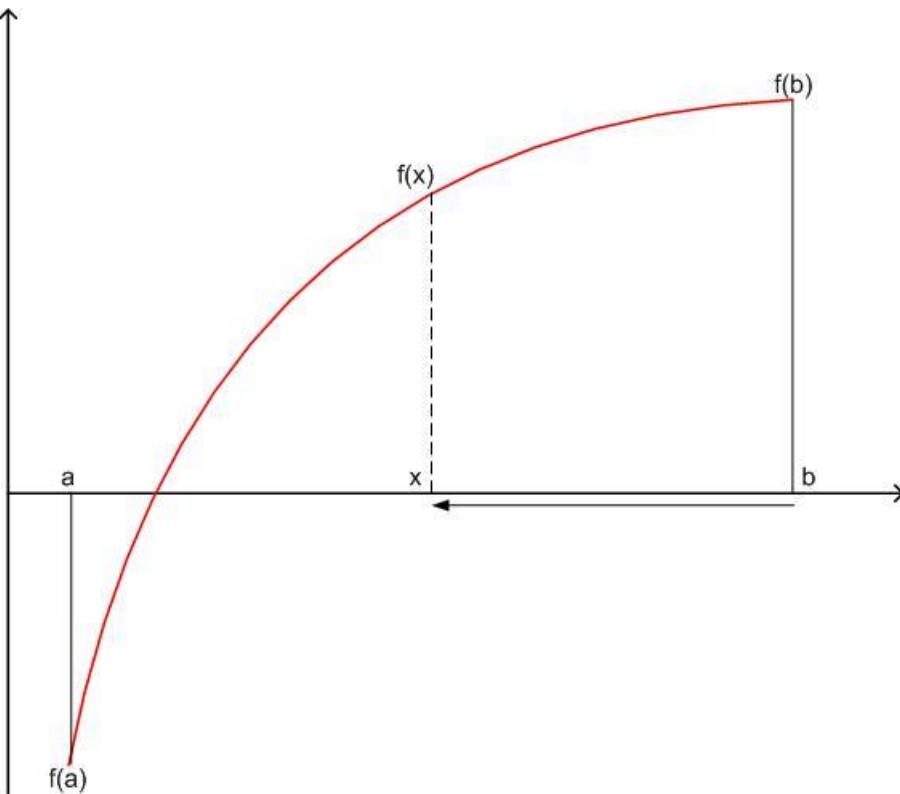


Рис. 9. Метод деления отрезка пополам

Метод хорд

Исходные данные к методу деления отрезка пополам:

- дана функция $F(x)$;
- определена допустимая погрешность Q ;
- определен некоторый интервал $[a, b]$, содержащий корень уравнения.

Алгоритм нахождения корня:

1. Если длина полученного отрезка меньше Q , то за значение корня принимается левая (или правая) граница отрезка. В противном случае
2. Строим хорду, проходящую через точки $f(a)$ и $f(b)$ и вычисляем точку пересечения (x) хорды с осью абсцисс.

Формула прямой, проходящей через точки a и b , т.е. хорды:

$$y = kx + y_0, \text{ где}$$

$$k = \frac{f(b) - f(a)}{b - a}$$

$$y_0 = \frac{b \cdot f(a) - a \cdot f(b)}{b - a}$$

тогда точка x пересечения хорды с осью абсцисс будет вычисляться по формуле:

$$x = \frac{a \cdot f(b) - b \cdot f(a)}{f(b) - f(a)}$$

3. Вычисляем значения $f(a)$, $f(b)$, $f(x)$, и осуществляяем следующую проверку:

Если $|f(x)| \leq Q$, то корень с указанной точностью найден.

Если $|f(x)| > Q$, т.е. необходимая точность еще не достигнута, то формируем два интервала: $[a, x]$ и $[x, b]$ проверяем знаки $F(a)$, $F(b)$, $F(x)$. На концах одного из этих интервалов знаки функции будут одинаковы, а на другом – различны. Именно то интервал, на концах которого знаки различны, мы берем за основу при следующей итерации, т.е. приравниваем либо a , либо b к x .

4. Переходим к пункту 1.

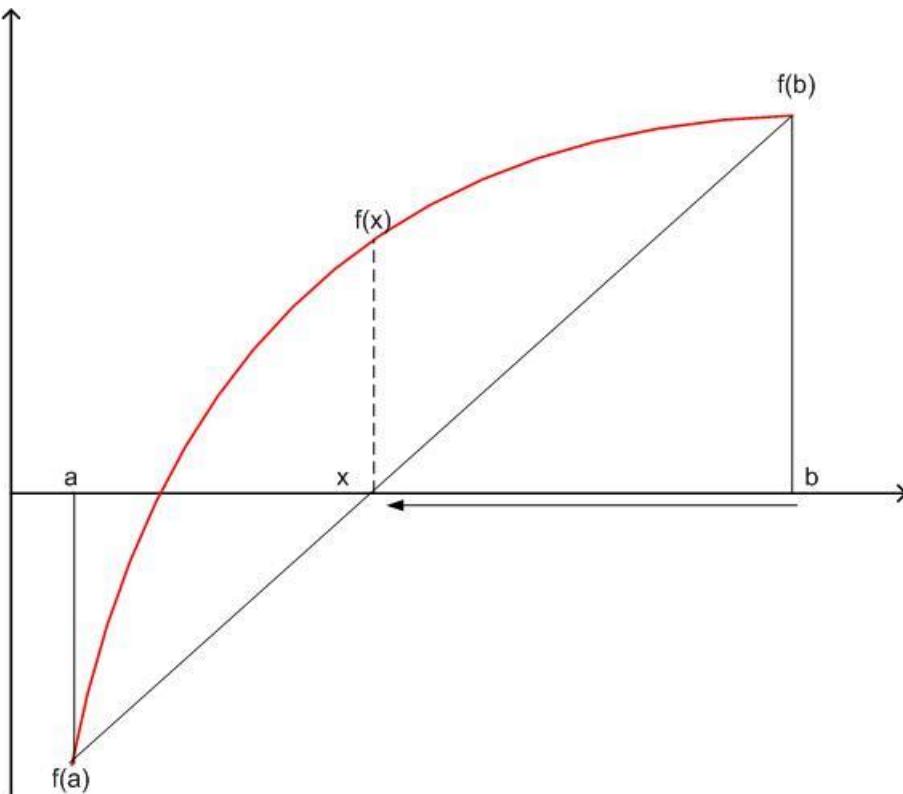


Рис. 10. Метод хорд

Вычисление интеграла

Известно, что определенный интеграл функции $f(x)$ типа на интервале $[a,b]$ численно представляет собой площадь криволинейной трапеции (Рис. 11), ограниченной прямыми $x=0$, $y=a$, $y=b$ и функцией $y=f(x)$. Есть два метода вычисления этой площади или определенного интеграла — метод трапеций (Рис. 12) и метод средних прямоугольников (Рис. 13).

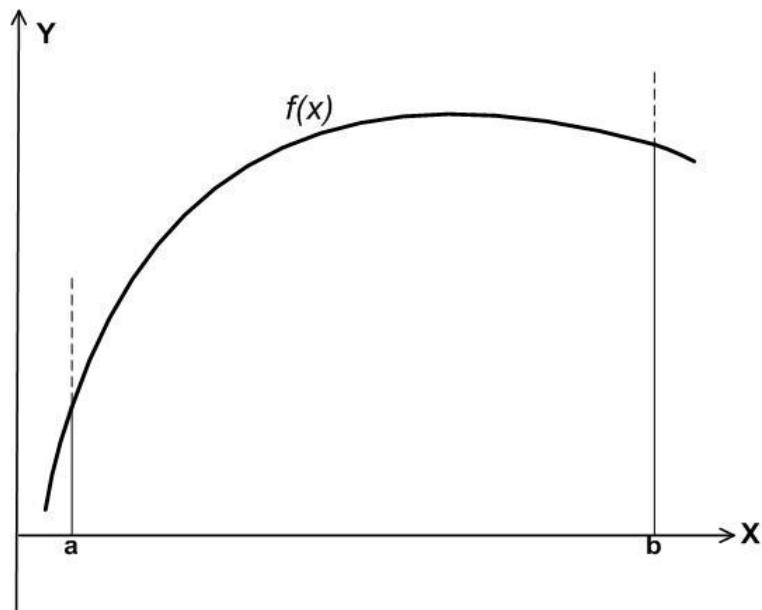


Рис. 11. Криволинейная трапеция

По методам трапеций и средних прямоугольников интеграл соответственно равен сумме площадей прямоугольных трапеций или сумме площадей прямоугольников, в которых высота определяется по точке пересечения верхнего основания прямоугольника, которое график функции должен пересекать в середине. Соответственно получаем формулы площадей

для метода трапеций:

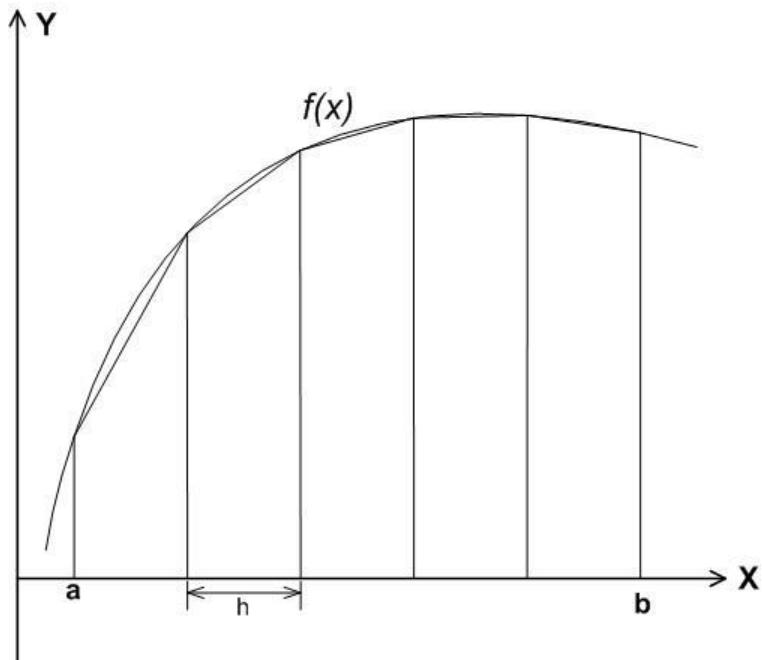


Рис. 12. Метод трапеций

$$S = \sum_{i=0}^{n-1} f(a + h * i) * h + \frac{f(a) + f(b)}{2} * h, \text{ где } h - \text{длина отрезка, } n - \text{число отрезков}$$

и для метода средних прямоугольников:

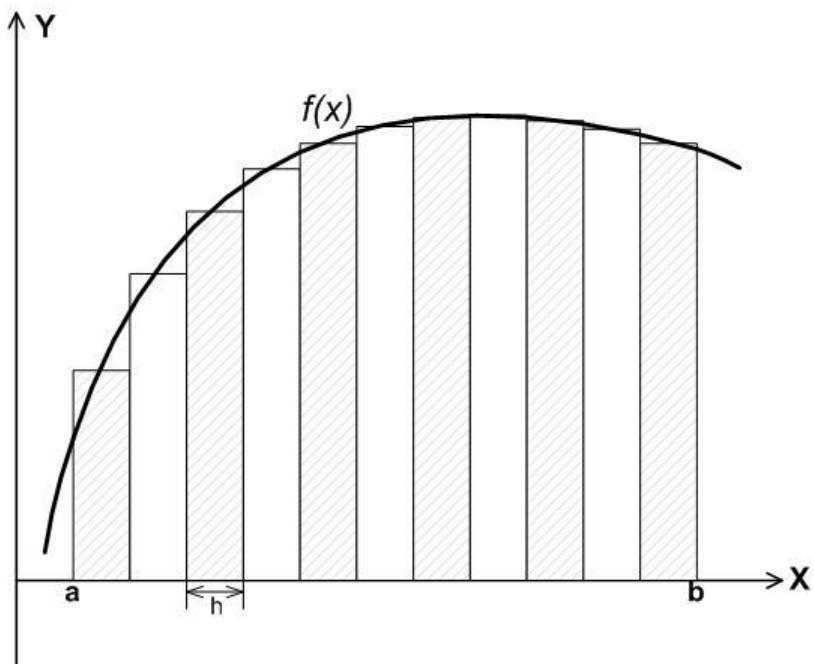


Рис. 13. Метод средних прямоугольников

$$S = h * \sum_{i=0}^{n-1} f\left(a + h * i + \frac{h}{2}\right), \text{ где } h - \text{длина отрезка, } n - \text{число отрезков}$$

Алгоритм вычисления интеграла по любому из методов будет выглядеть следующим образом:

1. При заданном числе отрезков разбиения вычисляется (по заданному методу) первоначальное приближение S_0
2. Число отрезков разбиения увеличивается на k (например, $k=5$) и вычисляется новое значение интеграла S_1
3. Если $|S_0 - S_1| \leq$ заданной точности, то за точное значение интеграла принимается значение S_1

В противном случае за первоначальное приближение S_0 принимается значение S_1 и алгоритм повторяется, начиная с п.2

Содержание отчета

Отчет по лабораторной работе должен содержать:

- задание лабораторной работы, соответствующее варианту
- структурную схему алгоритма программы и подпрограммы (подпрограмм)
- текст программы
- результаты работы программы