Отчет по курсу

"Введение в численные методы"

Вариант 2-1

А. <u>Постановка задачи</u>

Найти приближенное значение интеграла методом трапеций, разбив интервал интегрирования на n частей, где n = 16,32,64.

Интеграл :
$$\int_a^b \frac{e^{-x}}{\sqrt{x}} dx$$

Рассмотрим два отрезка интегрирования

1.
$$a = 1, b = 2$$

2.
$$a = 0, b = 1$$

Где

Сравните результат с аналитическим значением интеграла.

Подберите более эффективный численный метод вычисления интеграла для второй задачи.

В. Основной метод решения

Опишем метод трапеций. Для начала рассмотрим интеграл $\int_a^b f(x)dx$, где f(x) определена и непрерывна на [a,b].

Теперь сам метод трапеций: "Разрежем" отрезок [a,b] на правные отрезки [x_{i-1}, x_i]. Распишем формулу нахождения x_i: x_i = a + i*h, где 0 ≤ i ≤ n и h - это ход, который вычисляется по формуле $h = \frac{(b-a)}{n}$.

Интеграл методом трапеций вычисляется по формуле: $I \approx In = h*(0.5*F_0 + F_1 + \dots + F_{n-1} + 0.5*F_n) + R$

$$F_i = F(a + i * h), i = 0,1,...,n$$

```
Где R - это остаточный член(R = -\frac{(n \cdot h^3)}{12} f''(\beta), \beta \epsilon(a,b))
```

При каких условиях выполняется метод трапеций:

Функция должна быть определена и непрерывна на всем отрезке [a, b]. Пусть функция f(x) не определена в какой-либо точке, принадлежащей отрезку [a,b] ($x \in [a,b]$). И так как эта точка не определена на выделенном отрезке, то и функция F_i не определена на этом отрезке. А если не определена $F_{i,}$ то и интеграл I_n не определен. Соответственно, метод трапеций будет не применим. А также функция должна быть непрерывно дифференцируема на отрезке [a,b](это нужно для нахождения остаточного члена).

С. Программная реализация

В моем отчете метод реализован на языке С.

```
#include <stdio.h>
#include <math.h>
double func(double x)
 return exp(-x)/sqrt(x);
double integral_trap(int n, int a, int b)
 double h = (b - a)/(double)n;
 double I = 0.5*(func(a) - func(b));
 for (int i = 1; i < n; i++)
   double x = a + i * h;
   I += func(x);
 return I*h;
int main()
 printf("16: integral = %lf\n",integral_trap(16,0,1));
 printf("32: integral = %lf\n",integral_trap(32,0,1));
 printf("64: integral = %lf\n",integral_trap(64,0,1));
 printf("difference((I-In)): \ \$f\ n", \ (/*0.19815846732034428571*/ \ 1.49364826562485405079 \ - \ integral\_trap(16,0,1)));
 printf("difference((I-In)): %f\n", (/*0.19815846732034428571*/ 1.49364826562485405079 - integral_trap(32,0,1)));
 printf("difference((I-In)): %f\n", (/*0.19815846732034428571*/ 1.49364826562485405079 - integral_trap(64,0,1)));
```

Где

- func(double x) - это функция, данная при условии

- Integral_trap(int n, int a, int b) вычисляет искомый интеграл методом трапеций

D. <u>Анализ основного метода</u>

1) При a = 1, b = 2

Так как данная функция определена и непрерывна на отрезке [1,2], то метод применим.

Интеграл:

```
I \approx 0.19815846732034428571
```

Выводы основного метода:

```
16: integral = 0.192318
32: integral = 0.195203
64: integral = 0.196672
difference((I-In)): 0.005840
difference((I-In)): 0.002955
difference((I-In)): 0.001486
```

Мы можем сделать небольшой вывод: чем больше n, тем точнее результат мы получаем.

```
2) При a = 0, b = 1
```

Данная функция не определена в точке 0. Вот какой результат должен выводиться:

```
I \approx 1.49364826562485405079
```

И вот какой выводится:

```
16: integral = inf
32: integral = inf
64: integral = inf
difference((I-In)): -inf
difference((I-In)): -inf
difference((I-In)): -inf
```

Вывод: Метод трапеций неприменим к функциям, не определенных в 0.

Е. Метод Гаусса - Лежандра

Для более точного вычисления интеграла мы используем метод Гаусса - Лежандра. (I = $\int_a^b f(x) dx = \sum_{i=1}^n w_i f(a_i) + R_n$) – квадратурная формула).

Что из себя представляет данный метод?

Этот метод основан на выборе оптимальных узлов и весов. Узлы a_i и веса w_i выбираются так, чтобы аппроксимировать интеграл с высокой точностью для полиномов Лежандра. $(P_n(x) = \frac{1}{2^n n!} \frac{d}{dx^n} (x^2 - 1)^n)$

Для удобства вычисления рассмотрим интеграл на отрезке, поиск результатов для других отрезков интегрирования будет осуществляться простым пересчетом. Рассмотрим:

$$\int_{-1}^{1} x^{m} dx = \frac{1 - (-1)^{m+1}}{m+1} = \sum_{i=1}^{n} w_{i} f(a_{i})$$

Но эту систему уравнений сложно решить для произвольного числа узлов. Поэтому представим, что нам известен некоторый полином степени

$$S = \prod_{i=1}^{n} (x - a_i)$$

Корнями которого являются необходимые нам для построения квадратурной формулы узлы. Возьмем другой полином(любой) степени и выполним следующие вычисления:

$$\int_{-1}^{1} Q(x)S(x)dx = \sum_{i=1}^{n} w_{i}Q(a_{i})S(a_{i}) = 0$$

Выражение не несет в себе противоречий. А также из него следует что полином ортогонален всякому полиному степени. Полином совпадает с полиномом Лежандра соответствующей степени. Полином Лежандра образует систему (ортогональную). Известно, что всякая система полиномов, которая обладает ортогональностью, определена однозначно с точностью до множителя. Поэтому мы можем сказать, что искомый полином представим в виде:

$$S(x) = c_n P_n$$

А это значит, что узлы, необходимые при вычислении, могут быть найдены как корни соответствующего полинома Лежандра.

Теперь получим веса. Используем для этого систему некоторых полиномов степени, для которых выполняется:

$$T_k(a_i) = \begin{cases} 0, i <> k \\ 1, i = k \end{cases}$$

Отсюда:

$$\int_{-1}^{1} T_k(x) dx = \sum_{i=1}^{n} w_i T_k(a_i) = w_k$$

А чтобы получить все весовые коэффициенты мы представим:

$$T_k(x) = \frac{(x - a_1) \dots (x - a_{k-1})(x - a_{k+1}) \dots (x - a_n)}{(a_k - a_1) \dots (a_k - a_{k-1})(a_k - a_{k+1}) \dots (a_k - a_n)}$$

Тогда:

$$w_i = \int_{-1}^1 T_i(x) dx$$

Чтобы найти интеграл на отрезке [a,b] мы используем формулы:

$$\int_{a}^{b} f(x)dx => \text{Подставим} \begin{cases} x = \frac{a+b}{2} + \frac{b-a}{2} * t \\ dx = \frac{b-a}{2} dt \end{cases} => \int_{-1}^{1} f\left(\frac{a+b}{2} + \frac{b-a}{2} * t\right) * \frac{b-a}{2} dt$$
$$= \frac{b-a}{2} \int_{-1}^{1} f\left(\frac{a+b}{2} + \frac{b-a}{2} * t\right) dt$$

Метод Гаусса-Лежандра обеспечивает высокую точность при использовании относительно маленького числа узлов. Так как метод использует веса и узлы, оптимально подобранные для полиномов Лежандра, это позволяет достичь высокой точности даже с маленьким количеством узлов. В то время как в методе трапеций точность зависит от количества разбиений.

Алгебраическая точность:

У этого метода точность до (2n-1), где n - количество узлов. Это значит, что метод точен для полиномов степени до (2n-1).

F. Программная реализация

```
double func(double x) {
   return exp(-x)/sqrt(x);
// Вычисление узлов и весов для метода Лежандра
void computeNodesAndWeights(double *nodes, double *weights, int n) {
   double p1, p2, p3, pp, z, z1;
   for (i = 1; i <= n; i++) {
       z = cos(M_PI * (i - 0.25) / (n + 0.5)); // Узел - корень полинома Лежандра
       z1 = z + 1.0;
       while (fabs(z - z1) > 1e-10)
           p1 = 1.0;
           p2 = 0.0;
           for (j = 0; j < n; j++) {
               p3 = p2;
               p2 = p1;
               p1 = ((2.0 * j + 1.0) * z * p2 - j * p3) / (j + 1);
           // Вычисление производной полинома Лежандра
           pp = n * (z * p1 - p2) / (z * z - 1.0);
           z1 = z;
           z = z1 - p1 / pp; // Следующая итерация
       nodes[i - 1] = z;
       weights[i - 1] = 2.0 / ((1.0 - z * z) * pp * pp);
```

```
// Метод Лежандра для вычисления интеграла
double integral_Gaus(int n, double a, double b) {
    double nodes[n], weights[n];
    double result = 0.0;

// Вычисление узлов и весов метода Лежандра
    computeNodesAndWeights(nodes, weights, n);

// Вычисление интеграла методом Лежандра
for (int i = 0; i < n; i++) {
        // Преобразование интервала [-1, 1] к интервалу [a, b]
        double x = ((b - a) * nodes[i] + (a + b)) / 2.0;
        result += weights[i] * func(x);
}

// Масштабирование результата к размеру интервала [a, b]
    result *= (b - a) / 2.0;
    return result;
}</pre>
```

G. Анализ вывода данных

```
1) При a = 1, b = 2
```

Интеграл: I \approx 0.19815846732034428571

Вывод:

```
16: integral = 0.198158
32: integral = 0.198158
64: integral = 0.198158
difference((I-In)): 0.000000
difference((I-In)): 0.000000
difference((I-In)): 0.000000
```

Чтобы увидеть хоть какую-то разницу умножим разницу еще на 10^5:

```
16: integral = 0.198158

32: integral = 0.198158

64: integral = 0.198158

difference((I-In)*10^5): 0.000001

difference((I-In)*10^5): 0.000000

difference((I-In)*10^5): 0.000001
```

Заметим, что данный метод намного точнее вычисляет интеграл, в отличии от метода трапеций.

2) При a = 0, b = 1

Интеграл:

 $I \approx 1.49364826562485405079$

Выводы программы:

```
16: integral = 1.440853
32: integral = 1.466854
64: integral = 1.480149
difference((I-In)): 0.052795
difference((I-In)): 0.026794
difference((I-In)): 0.013500
```

Данный метод вычислил интеграл, который не вычислялся методом трапеций. А так же дал приближенное значение интеграла.

Н. Выводы

Использованные в этом отчете методы интегрирования позволяют приближённо вычислить определенные интегралы без формулы Ньютона-Лейбница. Также мы выяснили, что метод Гаусса-Лежандра эффективнее метода трапеций при одинаковом количестве разбиений. Подобранный мною метод также позволяет вычислить интегралы функций, которые не определены в 0.

Таблицы результатов:

Метод трапеций			
	a = 1, b = 2	a = 0, b = 1	
Интеграл(I)	0.19815846732034428571	1.49364826562485405079	
Интеграл(In) n = 16	0.192318	inf	
Интеграл(In) n = 32	0.195203	inf	
Интеграл(In) n = 64	0.196672	inf	
Остаток(I-In)			

При n = 16	0.005840	- inf
При n = 32	0.002955	- inf
При n = 64	0.001486	- inf

Метод Гаусса-Лежандра			
	a = 1, b = 2	a = 0, b = 1	
Интеграл(I)	0.19815846732034428571	1.49364826562485405079	
Интеграл(In) n = 16	0.198158	1.440853	
Интеграл(In) n = 32	0.198158	1.466854	
Интеграл(In) n = 64	0.198158	1.480149	
Остаток(I-In)			
При n = 16	0.000000(*10^5 = 0.000001)	0.052795	
При n = 32	0.000000 (*10^5 = 0.000000)	0.026794	
При n = 64	0.000000 (*10^5 = 0.000001)	0.013500	

Литература, использовавшаяся в написании данного отчета:

- 1. Вводные лекции по численным методам, Д.П. Костомаров, А.П. Фаворский
- 2. Введение в численные методы, методическое пособие для 2 курса, Д.П. Костомаров
- 3. Лекции математического анализа 1 курс(2 семестр)