# Общее для ЛР2 и ЛР3

Постановка задачи:

Цилинр радиуса R заполнен изулучающим газом, температурное поле T(r) задано.

 $z=rac{r}{R}$  - безразмерная независимая величина, r - радиус слоя, для которого находим зависимые величины

Требуется вычислить поток излучения F(z) и объёмную плотность излучения u(z) на промежутке z=0,1

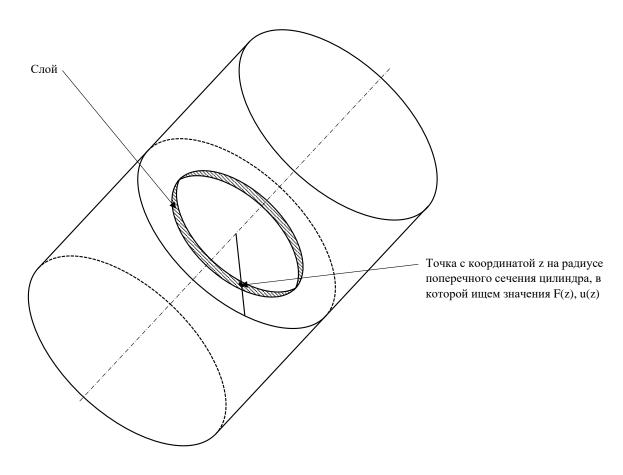


Рис. 1: Визуализация задачи

По смыслу задачи:

F(z) - поток энергии через слой (от оси к стенке цилиндра);

u(z) - объёмная плотность энергии излучения в слое.

Не смотря на размерности потока и объёмной плотности  $(\frac{B_T}{cm^2}, \frac{Д_{\mathcal{R}}}{cm^3})$ , задача одномерная (решается относительно z - одной независимой переменной, вдоль радиуса поперечного сечения цилидра).

Исходная система уравнений:

$$\begin{cases}
F = -\frac{c}{3Rk(T(z))} \frac{du}{dz} \\
\frac{1}{zR} \frac{d}{dz} (zF) = ck(T(z))(u_p - u) \\
T(z) = (T_w - T_0) * z^p + T_0 \\
u_p(z) = \frac{0.0003084}{\frac{47990}{e^{T(z)} - 1}}
\end{cases} (1)$$

Начальные условия:

$$z = 0, F(0) = 0$$

$$z = 1, F(1) = 0.393cu(1)$$

$$T_w = 2000K$$

$$T_0 = 10000K$$

$$R = 0.0035m$$

$$c = 299792458 \frac{m}{s^2}$$

$$p = 4$$
(2)

Замены:

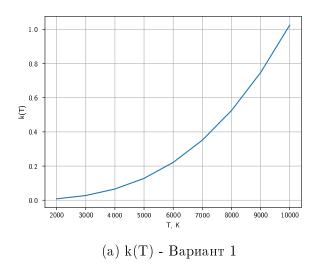
$$a(z) = -\frac{c}{3Rk(z)}$$

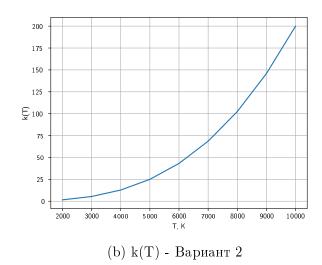
$$b(z) = cRk(z)$$
(3)

Условности нотации:

$$k(z) \equiv k(T(z))$$
  $z_n = h * n, h -$  шаг численного метода  $a(z_n) \equiv a_n, ($ аналогично для  $b(z), k(z), u_p(z), F(z), u(z))$   $(4)$ 

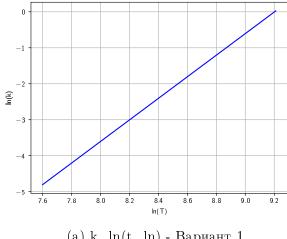
## k(T) выглядит следующим образом:

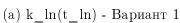


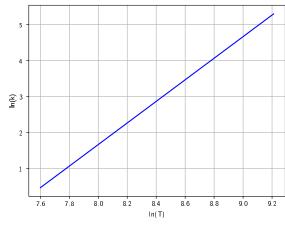


Если интерполировать как на графике (полиномом 1 степени), то получим некоторую ошибку.

Примения предложенный в методе метод  $(t_ln = ln(T), k_ln = ln(k)),$  получаем:







(b) k\_ $\ln(t_{\ln})$  - Вариант 2

Ошибка ожидается около-нулевой, k(T) вычисляется следующим образом:  $k(T) = e^{c_1 * ln(T) + c_0}$ 

 $^*c_1$  и  $c_0$  можно посчитать руками, решив систему уравнений 1 степени для крайних значний k(2000), k(10000). Значния полученные с помощью numpy.polyfit:  $c_1=2.99996105$ ,  $c_0=-27.60599153$ - Вариант 1,  $c_1 = 3.0$ ,  $c_0 = -22.33270375$  - Вариант 2.

#### $\Pi P2$

Дифференцируем  $zF: \frac{d}{dz}(zF) = F + z * \frac{dF}{dz}$  Получаем:

$$\begin{cases} \frac{du}{dz} = \frac{F}{a(z)} \\ \frac{dF}{dz} = b(z)(u_p - u) - \frac{F}{z} \end{cases}$$
 (5)

Данная задача решается как задача Коши, если задать начальное условие для и:

$$u(0) = \mathcal{E}u_p(0)$$

Ожидая, что решение может быть найдено при начальном  $\mathcal{E} \in \{0..1\}$  и что u(1) монотонно зависит от  $\mathcal{E}$ , находим решение методом стрельбы + дихотомии:

Epsilon1 = 0.0 Epsilon2 = 1.0 Err = inf

цикл пока fabs(Err) > заданная точность

Epsilon = (Epsilon1 + Epsilon2) / 2 Err = Pyhre-Kytta(Epsilon)

ecли Err > 0.0
Epsilon1 = Epsilon
иначе
Epsilon2 = Epsilon
конец если

конец цикла

При этом  $Err = \frac{F^{(N)}(1) - 0.393cu^{(N)}(1)}{0.393cu^{(N)}(1)} = \frac{F^{(N)}(1)}{0.393cu^{(N)}(1)} - 1$ 

Вычисления завершаются на N-ой итерации, когда для очередного приближения  $F^{(N)}(z)$ ,  $u^{(N)}(z)$  выполняется  $|Err| <= \delta$ , где  $\delta$  - заданная точность.

Для решения задачи Коши используем формулы Рунге-Кутты IV порядка точности для двух зависимых переменных:

конец пока

При этом на 1-й итерации при вычислении  $K_1$  произойдёт деление на 0, поэтому целесообразно вынести эту итерацию из цикла и проинициализировать  $K_1 := b(z) * (u_p(z) - u)$ .

<sup>\*</sup>Возможно оптимизировать путем выделения общих для  $K_2$  и  $K_3$ ,  $P_2$  и  $P_3$  частей, а так же общей для a(z),b(z) части - Rk(z).

## Вопросы при защите лабораторной работы

#### 1. Какие способы тестирования программы можете предложить?

Существует вразумительный ответ, но я его забыл)))

Точно не стоит предлагать сравнивать результаты вычислений с реальными измерениями, т.к. мы моделируем специально для того, чтобы не экспериментировать ирл.

Вероятнее всего, речь про тривиальные случаи. Потвикать параметры задачи так, чтобы решение было очевидным, и сравнить с результатом работы программы. Например: задать правое краевое условие  $F(1)=100\frac{\mathrm{Br}}{\mathrm{M}^2}$  и проверить, выполняется ли оно в результате работы программы.

#### 2. Приведите классификацию методов решения систем ОДУ для задачи Коши

Аналитические. Можем решить - находим общее решение, используя начальное условие получаем частное решение. (такого почти не бывает)

Приближенно аналитические. Пикар. Если удаётся интегрировать правую часть много раз, получаем сходящийся к точному решению ряд. Сходится плохо. (тоже почти не бывает, но есть исключительные задачи по типу  $u'(x) = x^2 + u^2$ , для которых решение чисто аналитически не найти).

Численные методы:

- одношаговые (для вычисления значений в следующем узле требуется знать значения только в предыдущем узле) / многошаговые (для вычисления значений в следующем узле требуется знать значения в нескольких предыдущих узлах).
- явные  $(u_n = \psi(x_{n-1}, u_{n-1}, f(x_{n-1}, u_{n-1})))$  / неявные  $(u_n = \psi(x_{n-1}, u_{n-1}, f(x_n, u_n)))$ . В случае явных следующее значание выражается через предыдущее. В случае неявных следующее значание выражается через предыдущее И производную следующего нельзя применить 'как есть', нужно искать решение уравнения не всегда возможно. Как правило, неявные методы более устойчивые. Зачастую (всегда, в случае монотонных функций) явный и неявный метод сходятся к решению с разных сторон, поэтому можно использовать совместно для отыскания интервала, в котором находится точное решение.

# 3. Получите систему разностных уравнений для решения сформулированной задачи неявным методом Эйлера. Опишите алгоритм реализации полученных уравнений.

Неявный метод Эйлера для двух переменных:

$$\begin{cases} f_n = f_{n-1} + hf'(x_n, f_n, t_n) \\ t_n = t_{n-1} + ht'(x_n, t_n, f_n) \end{cases}$$
 (6)

Для нашей задачи получаем:

$$\begin{cases}
F_n = F_{n-1} + h(b(z_n)(u_{p_n} - u_n) - \frac{F_n}{z_n}) \\
u_n = u_{n-1} + h\frac{F_n}{a(z_n)}
\end{cases}$$
(7)

Подставляем (6.2) в (6.1):

$$F_n = F_{n-1} + h(b(z_n)(u_{p_n} - u_{n-1} - \frac{F_n}{a(z_n)}h) - \frac{F_n}{z_n})$$
(8)

Выражаем  $F_n$  из (7):

$$F_n = \frac{F_{n-1} + hb_n(u_{p_n} - u_{n-1})}{1 + \frac{h}{z_n} + \frac{h^2b_n}{a_n}}$$
(9)

Система разностных уравнений:

$$\begin{cases}
F_n = \frac{F_{n-1} + hb_n(u_{p_n} - u_{n-1})}{1 + \frac{h}{z_n} + \frac{h^2b_n}{a_n}} \\
u_n = u_{n-1} + h\frac{F_n}{a(z_n)}
\end{cases}$$
(10)

Алгоритм реализции: 1. Инициализировать  $F_0$ ,  $u_0$  2. Пока z <= 1 вычисляем  $F_n$ ,  $u_n$ 

4. Получите систему разностных уравнений для решения сформулированной задачи неяв-ным методом трапеций. Опишите алгоритм реализации полученных уравнений.

Неявный метод трапеций для двух переменных:

$$\begin{cases}
f_n = f_{n-1} + h \frac{f'(x_{n-1}, f_{n-1}, t_{n-1}) + f'(x_n, f_n, t_n)}{2} \\
t_n = t_{n-1} + h \frac{f'(x_{n-1}, t_{n-1}, f_{n-1}) + f'(x_n, t_n, f_n)}{2}
\end{cases}$$
(11)

Для нашей задачи получаем:

$$\begin{cases}
F_n = F_{n-1} + h \frac{b(z_{n-1})(u_{p_{n-1}} - u_{n-1}) - \frac{F_{n-1}}{z_{n-1}} + b(z_n)(u_{p_n} - u_n) - \frac{F_n}{z_n}}{2} \\
u_n = u_{n-1} + h \frac{\frac{F_{n-1}}{a(z_{n-1})} + \frac{F_n}{a(z_n)}}{2}
\end{cases}$$
(12)

Подставляем (11.2) в (11.1) и выражаем  $F_n$ , получаем систему разностных уравнений:

$$\begin{cases}
F_n = \frac{F_{n-1}(1 - \frac{h}{2z_{n-1}} - \frac{h^2b_n}{4a_{n-1}}) + \frac{h}{2}(b_{n-1}u_{p_{n-1}} + b_nu_{p_n} - u_{n-1}(b_{n-1} + b_n))}{1 + \frac{h}{2z_n} + \frac{h^2b_n}{4a_n}} \\
u_n = u_{n-1} + h \frac{\frac{F_{n-1}}{a(z_{n-1})} + \frac{F_n}{a(z_n)}}{2}
\end{cases} (13)$$

Алгоритм реализции: -//-, поскольку в (12.1) есть деление на  $z_{n-1}$ , надо на 1-й итерации не поделить на 0 (вынести за цикл)

5. Из каких соображений проводится выбор численного метода того или иного порядка точности, учитывая, что чем выше порядок точности метода, тем он более сложен и требует, как правило, больших ресурсов вычислительной системы?

Для некоторых задач не является целесообразным использовать методы более высокого порядка точности.

Если аналитически или по найденным решениям можно сделать вывод о том, что  $u^{(P)}(z) \equiv 0$ , то метод порядка точности P - избыточен. Он будет давать точность меньшую, чем оправдана объёмом вычислений.

От метода порядка точности P мы ожидаем, что погрешность решения убывает в  $k^P$  раз при уменьшении шага в k раз. Если этого не наблюдается на больших шагах, то метод избыточен и его использовать не стоит.