

Лекция 5.

Основные уравнения и граничные условия, описывающие электростатическое поле.

Расчеты установившихся режимов необходимы при выборе конфигурации схемы электрической системы и параметров ее элементов, анализе устойчивости и оценке токов коротких замыканий, определении экономичных режимов ее работы.

Для выполнения расчета любого установившегося режима необходима информация о схеме и параметрах сети электрической системы, о потребителях (нагрузках) и источниках электроэнергии (электростанциях).

Уравнения установившегося режима электрической системы, связывающие мощности, задающие токи и напряжения узлов, при отсутствии ЭДС в ветвях имеют вид

$$\dot{S}_y = 3\dot{U}_\delta \hat{J}, \quad (3.1)$$

$$Y_y(\dot{U} - \dot{U}_\delta) = \dot{J}, \quad (3.2)$$

где \dot{S}_y - столбец мощностей источников или потребителей, присоединенных к узлам схемы замещения системы;

\dot{U}_δ - диагональная матрица напряжений в узлах схемы замещения;

\dot{U} - столбец напряжений в узлах схемы;

\dot{U}_δ - столбец, каждый элемент которого равен напряжению в балансирующем узле;

\dot{J} - столбец задающих токов в узлах (символом \wedge отмечаются комплексно-сопряженные величины).

Система нелинейных (3.1) и линейных (3.2) уравнений при заданных мощностях узлов в общем случае может быть решена только итерационным методом. При этом возможны два подхода к решению:

- поочередное решение уравнений (3.1) и (3.2) в общем итерационном цикле;
- объединение этих уравнений в единую систему нелинейных уравнений и последующее ее решение.

В первом случае решение производится по следующей схеме:

- 1) задаются начальными приближениями напряжений узлов;
- 2) по значениям напряжений и заданным значениям мощностей (3.1) определяются задающие токи;
- 3) решается система линейных уравнений (3.2) при известных значениях задающих токов относительно напряжений в узлах;
- 4) на основе полученных значений напряжений в узлах выполняется следующий шаг итерационного процесса начиная с п.2.

Условием окончания итерационного процесса является близкое совпадение напряжений на двух последующих итерациях, а также совпадение вычисленных по (3.1) значений мощностей узлов с заданными.

Во втором случае уравнения (3.1) и (3.2) объединяются путем подстановки задающих токов либо из (3.2) в (3.1), что приводит к системе вида

$$3\hat{U}_\delta Y_y \left(\dot{U} - \dot{U}_\Phi \right) = \hat{S}_y, \quad (3.3)$$

либо из (3.1) в (3.2)

$$Y_y \left(\dot{U} - \dot{U}_\Phi \right) = \frac{1}{3} \hat{U}_\delta^{-1} \hat{S}_y. \quad (3.4)$$

Как при первом, так и при втором подходе на каждом шаге итерационного процесса *решается система линейных алгебраических уравнений* либо непосредственно в виде узловых уравнений (3.2), либо в виде линеаризованных уравнений (3.3) и (3.4).

Методы решения систем линейных алгебраических уравнений делятся на две группы: *прямые* и *итерационные*. К *прямым* относятся методы, позволяющие получить решение в результате конечного числа арифметических операций, зависящего от вычислительной схемы, а также от порядка и структуры

матрицы коэффициентов системы уравнений. Методы этой группы называются также *точными*, т.к. если исходные данные заданы точно и вычисления точны, то решение также получается точным.

К *итерационным* относятся методы, с помощью которых решение системы линейных алгебраических уравнений получается как предел последовательных приближений, вычисляемых посредством единообразных операций. Эти методы называются *приближенными*, т.к. вычисления ведутся без округлений, позволяют получить решение системы уравнений лишь с заданной точностью.

В основе всех прямых методов решения линейных алгебраических уравнений установившегося режима электрической системы (УУР) лежит метод последовательного исключения неизвестных, называемый *методом Гаусса*. К числу наиболее характерных вычислительных схем этого метода относятся алгоритмы с *обратным ходом* и *без обратного хода*.

Алгоритм метода Гаусса с обратным ходом. Решение системы n линейных уравнений вида

$$Ax = b$$

по этому алгоритм состоит из двух этапов. *На первом этапе* (прямой ход) исходная система за n однотипных шагов преобразуется таким образом, что матрица коэффициентов преобразованной системы становится верхней треугольной, т.е. все элементы, расположенные ниже ее главной диагонали, равны нулю. *На втором этапе* (обратный ход) последовательно определяются значения неизвестных от x_n до x_1 .

Последовательность операций, выполняемых при прямом ходе:

На *первом шаге* исходной системе уравнений

$$\begin{aligned} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n &= b_1; \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n &= b_2; \\ \dots & \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n &= b_n \end{aligned}$$

новое уравнение делится на a_{11} . Далее x_1 исключается из всех последующих уравнений ($i=2, \dots, n$) путем умножения первого уравнения каждый раз на a_{i1} и вычитается из i -го уравнения. В результате этих операций получается система уравнений с матрицей коэффициентов $A^{(1)}$:

$$x_1 + a_{12}^{(1)}x_2 + \dots + a_{1n}^{(1)}x_n = b_1^{(1)};$$

$$0 + a_{22}^{(1)}x_2 + \dots + a_{2n}^{(1)}x_n = b_2^{(1)};$$

.....

$$0 + a_{n2}^{(1)}x_2 + \dots + a_{nn}^{(1)}x_n = b_n^{(1)},$$

где

$$a_{1j}^{(1)} = a_{1j} / a_{11}; b_1^{(1)} = b_1 / a_{11};$$

$$a_{ij}^{(1)} = a_{ij} - a_{i1}a_{1j}^{(1)}; b_i^{(1)} = b_i - a_{i1}b_1^{(1)},$$

$$i, j = 2, \dots, n.$$

Выполнение операций первого шага требует, чтобы элемент a_{11} , называемый *ведущим* был отличен от нуля.

Второй шаг состоит в исключении x_2 из уравнений $3, \dots, n$, полученной на первом шаге системы путем выполнения аналогичных операций при использовании в качестве ведущего элемента $a_{22}^{(1)}$. В результате система приводится к виду $A^{(2)}x = b^{(2)}$.

Третий и последующий шаги выполняются аналогично. Формулы для расчета коэффициентов системы уравнений на произвольном (k -м) шаге запишутся как

$$a_{ij}^{(k)} = a_{ij}^{(k-1)} / a_{kk}^{(k-1)}, b_k^{(k)} = b_k^{(k-1)} / a_{kk}^{(k-1)},$$

$$a_{ij}^{(k)} = a_{ij}^{(k-1)} - a_{ik}^{(k-1)}a_{kj}^{(k)}, b_i^{(k)} = b_i^{(k-1)} - a_{ik}^{(k-1)}b_k^{(k)}, \quad (3.5)$$

$$i, j = k + 1, \dots, n.$$

На последнем шаге ($k=n$) второе из выражений (3.5) определяет $b_n^{(n)}$. Т.о., при прямом ходе ведущими элементами последовательно выступают $a_{11}, a_{22}^{(1)}, a_{33}^{(2)}, \dots, a_{nn}^{(n-1)}$ и их отличие от нуля является условием осуществимости процесса вычислений.

В общем виде формулы для обратного хода записываются

$$x_i = b_i^{(i)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}^{(i)} x_j, i = n-1, \dots, 1. \quad (3.6)$$

Итерационные методы решения систем линейных алгебраических уравнений позволяют получить значения искоемых неизвестных в результате многократного выполнения единообразных шагов вычислений, называемых

последовательными приближениями или итерациями. Рассмотрим два итерационных метода решения систем линейных алгебраических уравнений (метод простой итерации и метод Зейделя). Эти методы допускают простое обобщение на решение нелинейных уравнений установившегося режима, связывающих мощности и напряжения в узлах электрической системы.

Метод простой итерации. Исходная система линейных алгебраических уравнений

$$\begin{aligned} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n &= b_1; \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n &= b_2; \\ \dots & \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n &= b_n \end{aligned}$$

в предположении, что $a_{ji} \neq 0, i = 1, \dots, n$, приводится к виду:

$$\left. \begin{aligned} x_1 &= \frac{1}{a_{11}}(b_1 - a_{12}x_2 - \dots - a_{1n}x_n), \\ x_2 &= \frac{1}{a_{22}}(b_2 - a_{21}x_1 - a_{23}x_3 - \dots - a_{2n}x_n), \\ \dots & \\ x_n &= \frac{1}{a_{nn}}(b_n - a_{n1}x_1 - a_{n2}x_2 - \dots - a_{n(n-1)}x_{n-1}) \end{aligned} \right\} (3.7)$$

Система уравнений (3.7) согласно методу простой итерации решается следующим образом:

- 1) задаются начальными (нулевыми) приближениями неизвестных $x_i^{(0)}, i = 1, \dots, n$;
- 2) значения $x_i^{(0)}$ подставляются в правые части уравнений (3.7) и тем самым определяются следующие приближения неизвестных $x_i^{(1)}, i = 1, \dots, n$;
- 3) подстановкой полученных значений $x_i^{(1)}$ находится следующее приближение и т.д.

Таким образом, на k -м шаге итерационного процесса система (3.7) запишется как

$$\left. \begin{aligned} x_1^{(k)} &= \frac{1}{a_{11}} \left(b_1 - a_{12}x_2^{(k-1)} - \dots - a_{1n}x_n^{(k-1)} \right) \\ x_2^{(k)} &= \frac{1}{a_{22}} \left(b_2 - a_{21}x_1^{(k-1)} - a_{23}x_3^{(k-1)} - a_{2n}x_n^{(k-1)} \right) \\ &\dots \\ x_n^{(k)} &= \frac{1}{a_{nn}} \left(b_n - a_{n1}x_1^{(k-1)} - a_{n2}x_2^{(k-1)} - \dots - a_{n(n-1)}x_{n-1}^{(k-1)} \right) \end{aligned} \right\} (3.8)$$

Итерационный процесс продолжается до тех пор, пока значения x_i , полученные на двух смежных итерациях, не будут отличаться на величину, меньшую заданной погрешности решения ε , т.е. до выполнения условия

$$|x_i^{(k+1)} - x_i^{(k)}| < \varepsilon, i = 1, \dots, n. (3.9)$$

Для выполнения условия (3.9) при любой заданной точности решения, т.е. при любом сколь малом значении ε , необходимо, чтобы

$$\lim_{k \rightarrow \infty} x_i^{(k)} = x_i^*, i = 1, \dots, n, (3.10)$$

где x_i^* - точные решения исходной системы уравнений.

При выполнении (3.10) для произвольного начального приближения $x_i^{(0)}, i = 1, \dots, n$ итерационный процесс называется *сходящимся*. В противном случае итерационный процесс не приводит к решению и называется *расходящимся*.

Необходимые и достаточные условия сходимости итерационного процесса по методу простой итерации (3.13), так и только достаточные условия (3.14а) и (3.14б) определяются соотношением элементов матрицы коэффициентов A и не зависят ни от значений элементов столбца правых частей b , ни от начального приближения $x^{(0)}$.

Метод Зейделя. Этот метод, так же как и метод простой итерации, базируется на использовании уравнений, приведенных к виду (3.7). В отличие от метода простой итерации для вычисления i -й переменной на каждом k -м шаге итерационного процесса используются значения переменных, вычисленные как на предыдущем $(k-1)$ -м шаге, так и на данном. При этом на k -м шаге итерационного процесса система (3.7) имеет вид:

$$\begin{aligned}
x_1^{(k)} &= \frac{1}{\alpha_{11}} \left(b_1 - a_{12}x_2^{(k-1)} - \dots - a_{1n}x_n^{(k-1)} \right) \\
x_2^{(k)} &= \frac{1}{\alpha_{22}} \left(b_2 - a_{21}x_1^{(k)} - a_{23}x_3^{(k-1)} - a_{2n}x_n^{(k-1)} \right) \\
x_3^{(k)} &= \frac{1}{\alpha_{33}} \left(b_3 - a_{31}x_1^{(k)} - a_{32}x_2^{(k)} - a_{34}x_4^{(k-1)} - \dots - a_{3n}x_n^{(k-1)} \right) \\
&\dots\dots\dots \\
x_{n-1}^{(k)} &= \frac{1}{\alpha_{(n-1)(n-1)}} \left(b_{n-1} - a_{(n-1)1}x_1^{(k)} - \dots - a_{(n-1)(n-2)}x_{n-2}^{(k)} - a_{(n-1)n}x_n^{(k-1)} \right) \\
x_n^{(k)} &= \frac{1}{\alpha_{nn}} \left(b_n - a_{n1}x_1^{(k)} - \dots - a_{n(n-1)}x_{n-1}^{(k)} \right)
\end{aligned} \tag{3.16}$$

Для выяснения условий, определяющих сходимость итерационного процесса по методу Зейделя, как и ранее, представим (3.7) в матричной форме записи:

$$x = B + Cx,$$

где B – столбец; C – квадратная матрица с нулевыми диагональными элементами.

Представим C в виде суммы верхней (C_U) и нижней (C_N) треугольных матриц, получим:

$$x = B + C_U x + C_N x.$$

В соответствии с этим представим итерационный процесс (3.16) в матричной форме:

$$x^{(k)} = B + C_U x^{(k-1)} + C_N x^{(k)},$$

или $x^{(k)} = B' + C' x^{(k-1)}$, (3.17)

где $B' = (1 - C_N)^{-1} B$, $C' = (1 - C_N)^{-1} C_U$.

Выражение (3.17) аналогично выражению (3.11), полученному для метода простой итерации. Следовательно, для сходимости итерационного процесса по методу Зейделя, необходимо и достаточно, чтобы собственные значения матрицы C' по абсолютной величине были меньше единицы. Поскольку матрицы C и C' по-разному выражаются через компоненты матрицы A , то условия сходимости метода Зейделя и метода простой итерации в общем случае различны, т.е. существуют такие матрицы A , для которых итерационный процесс по методу Зейделя сходится, а по методу простой итерации не сходится, и наоборот.

Достаточные условия сходимости метода простой итерации являются достаточными и для метода Зейделя. Если эти условия выполняются, то процесс по методу Зейделя сходится.

Известно, что при *положительно-определенной матрице* A итерационный процесс по методу Зейделя всегда сходится. Следовательно, если матрица A – положительно-определенная, то сходимость гарантируется; если нет, то исходную систему можно привести к эквивалентной с положительно-определенной матрицей коэффициентов путем умножения слева на транспонированную матрицу A , т.е. путем перехода от системы $Ax=b$ к системе $A_1Ax = A_1b$ или

$$A'x = b'$$

где $A' = A_1A; b' = A_1b$.

Если исходная система имеет решение, т.е. если A – неособенная, то матрица A' - положительно-определенная и итерационный процесс по методу Зейделя сходится к решению.