Տեխնիկական գիտութ, սեբիա

XXIX Nº 3, 1976

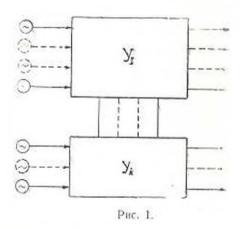
Серия технических наук

научные заметки

Р. М. ГАБРИЕЛЯН

К УЧЕТУ КОМПЛЕКСНЫХ КОЭФФИЦИЕНТОВ ТРАНСФОРМАЦИИ ТРАНСФОРМОТОРОВ В ИНФОРМАЦИИ ДЛЯ РАСЧЕТОВ УСТАНОВИВШИХСЯ РЕЖИМОВ ЭЛЕКТРИЧЕСКИХ СИСТЕМ

При решении задач оптимизации режимов энергосистем с учетом комилексных коэффициентов грансформации трансформоторой (K_1) существуют два нозможных способа формирования матрицы комплексных проводимостей $\|Y\|$ исследуемых систем. Первый из них предусматривает формирование одной песимметричной матрицы. Несимметрия возникает на на K_2 . Во втором случае система представляется двумя матрицами. В одной из них учитываются сетевые элементы, эта матрица является симметричной. Вторая матрица представляет только комплексиые коэффициенты грансформации трансформоторов. Схема замещения, соответствующая второму способу, показана на рис. 1 Вытекает



задача—какой из этих способов является более эффективным как при решении оптимизационных задач, так и задач потокораспределения? Решение этой задачи зависит от результатов анализа способов формирования указанных матриц и их эквивалентирования.

Целью настоящей заметки является аналия формирования этих матрии и выбор более оптимального способа. Здесь в качестве расчетной рассматривается схема, содержащая до 200 уэлов при наличии в них до 10 трансформоторов с К.

Число вычислительных операции для симметричных по гланиоя диагонали матриц при эквивалентировании определяется по формуле [1, 2]

$$N = \frac{1}{2} m(m-1) + \frac{1}{2} c(c-1) + \sum_{i=1}^{n} (n-i)(n-i-1) + \sum_{i=1}^{n} (n-i), \qquad (1)$$

где n — число уалов исходной схемы; m — число нар полюсов эквивалентного нассивного многополюсника; c — количество шагов эквивалентнрования до эквивалентного нассивного многополюсника Однако при учете ветви с K_T из-за несимметричности исходной $\{Y\}$ матрицы число вычислительных операции увеличивается на величину Δ_T , которую для одного K_T можно рассчитать по формуле

$$\Delta_{j} = \frac{1}{2}m(m-1) + \frac{1}{2}(j-m)(j-m+1) + \sum_{i=1}^{n}(j-1)(j-i-1) + \sum_{i=1}^{n}(j-i), (2)$$

где j — номер шага с которого участвует в эквивалентировання ветвы с K_r .

Если на k-ом шагу эквивалентирования число ветвей с K_T увеличивается на α , то число вычислительных операций увеличивается на Δ_k рассчитываемой по формуле (2) с условием j=k и т. д. В конечном счете число вычислительных операций зависит от числя

 K_{T} и равно:

$$N_k = N + \Delta_{j-1} + \Delta_{j-1} + \beta \Delta_{ij} + \dots + \Delta_{ij}$$

$$\alpha < \beta < \dots < \gamma;$$

где

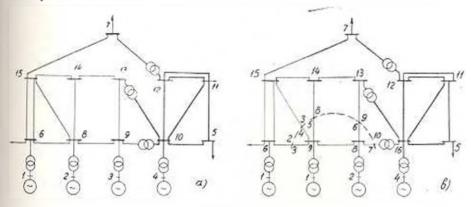
 γ — число ветвей с K_T в исходной схеме; N — рассчитывается по (1);

Др. Дерения — рассчитываются по (2).

При втором способе формпрования матриц комплексных проводимостей (рис. 1) число узлов исходной системы увеличивается из-за появления связей между подсистемами; при этом эквивалентируется только симметричная матрица $[Y_I]$, у которой число вычислительных операций N_I рассчитывается по (1). Если $N_I > N_A$, то целесообразно эквивалентирование провести по нервому способу, в противном случае—по второму.

Для иллюстрации анализа по двум способам приведен пример электрической системы с числом узлов 15 (рис. 2,a). При разбиении ехемы на две подсистемы число узлов первой полсистемы увеличивается до 16, а вторая состоит из 9 узлов (рис. 2.6). В табл. 1 приведены сравиштельные оценки для грех случаев; эквивалентирование без учета \hat{K}_t ; с учетом групп соединения двух трансформоторов, отличаю-

щихся от 12 (ветви 2-8, 3-9), по первому способу и то же по второму способу.



Puc. 2.

Из табл. 1 видно, что, иссмотря на увеличение числа узлов системы, при разбиении ее на части второй способ для этой задачи является экономиым с точки зрения выполияемых вычислительных операций. При дальнейшем увеличении числа \vec{k}_T для этой задачи второй способ эквивалентирования остается экономичным.

TuGanna !

Тиблица 2

		Число ветней с <i>Кт</i>	Число пынолня- емых начислятель- ных операции	Число выполняемых вычислительных опе- раций		Время затраты на "Минск—32", сек	
15 15 16	7	0 2 2	2034 3548 2204	1 спо- соб	1 c 110-	cua-	11 cno-
				103706	18246	5	1

Программа для сформирования [Y] и $[Y_I]$, реализующая оба способа, составлена на алгоритмическом языке "Фортран—4" для ЭВМ "Минск—32". Время решения—менее одной секунды. Для выявления сравнительной оценки по затратам машинного времени в качестве примера приведена тестовая задача [3], где n=46, m=28, c=18. При учете трех ветвей с K_I по двум способам (тябл. 2) затрачено соответственно 1 и 5 сек.

Арминия

Поступило 16.V1.1975.

ЛИТЕРАТУРА

- Адонц Г. Т. Юзбашки А. М., Гапланян 1. С. К песледованию трех способов обрашения матрицы комплексных проводимостей электрических схем. «Изв. АН АрмССР (серия Т. IL)», т. XXVI, № 6, 1973.
- Фидеев Д. К., Фидеева В. И. Вычислительные методы линенияй влеебры. Физматти, 1960.
- Адонц Г. Т., Гамбурин К. А., Мурадин С. Г. Об одной тестоной задаче расчета уставовизиветося режима эксреосистемы. «Электрические с.: инии. 1971. № 12.