

А. К. АБРАМЯН

АЛГОРИТМ ОПТИМИЗАЦИИ РЕЖИМОВ ЭНЕРГОСИСТЕМ С УЧЕТОМ КОЛЕБАНИЙ УРОВНЯ НИЖНЕГО БЬЕФА ГЭС

Рассматривается общая задача оптимального управления оперативными режимами энергосистем с учетом нестационарных процессов в нижних бьефах ГЭС и многочисленных ограничений в виде равенств и неравенств на параметры. При строгом подходе нестационарный процесс в нижнем бьефе ГЭС должен описываться системой дифференциальных уравнений с частными производными (уравнения Сен-Венана). При этом будем иметь дело с задачей оптимального управления с распределенными параметрами, которая существенно сложна и практически трудно реализуема. Разумеется, указанные факторы не могут служить основой отказа от строгого решения задачи, если с точки зрения критерия оптимальности это недопустимо.

Правомерность описания нестационарного процесса в нижнем бьефе ГЭС (НСП) обыкновенными дифференциальными уравнениями в определенных условиях, оговоренных в [4], экспериментально доказана рядом авторов (Картвелишвили Н. А., Горништейн В. М., Обрезков В. И. и др.), а также исследованиями на конкретном объекте, проведенными сотрудниками АрмНИИЭ. Многочисленные исследования показывают, что расходные характеристики ГЭС и кривые потерь мощности в гидроблоках ГЭС за редким исключением невыпуклы. Из этого непосредственно следует, что задача оптимизации режимов энергосистем многоэкстремальна, причем, необоснованная замена ее одноэкстремальной приводит при решении к ощутимым ошибкам.

Предлагается алгоритм решения оптимизационной задачи с сосредоточенными параметрами, основанный на методе дискретного динамического программирования (ДДП) и позволяющий определить глобальный экстремум целевой функции в многоэкстремальной ситуации. На основе изложенного ниже алгоритма разработана программа на языке «Фортран-IV» и реализована на ЭВМ «ЕС-1022» для одной конкретной энергосистемы. Программа внедрена в опытно-промышленную эксплуатацию. Учет потерь активной мощности в электрических сетях, а также нестационарных процессов в нижних бьефах ГЭС значительно усложняет алгоритм и, как следствие, увеличивается необходимое для расчетов машинное время и используемый объем оперативной памяти ЭВМ. Время расчетов на ЭВМ «ЕС-1022» составило около 4-х минут. Расче-

ты были проведены и для случая, когда уровень нижнего бьефа ГЭС не меняется с целью выявления экономического эффекта, получаемого от учета нестационарного процесса. Отметим, что колебания кондиционности топлива, даже добываемого из одной шахты, влияют на расходные характеристики теплостанций, которые вводятся в программу в виде информации. Расчеты для сравнения проведены при совершенно идентичных характеристиках, поэтому колебания кондиционности топлива никак не влияют на сопоставление оптимальных режимов, полученных с учетом и без учета нестационарных процессов в нижних бьефах ГЭС. Это сопоставление показывает, что работа по оперативным режимам, рассчитанным с учетом нестационарных процессов, позволяет сэкономить 0,45—0,6% топлива.

Приводимый алгоритм предполагается использовать в дальнейшем в комплексе с алгоритмом расчета стационарных электрических режимов для более строгого учета потерь активной мощности в электрических сетях.

Математическая формулировка задачи. Минимизируемый функционал имеет вид:

$$I = \int_0^T B(\bar{P}_t) dt, \quad (1)$$

где $B(\bar{P}_t) = \sum_{j=1}^m C_j B_j^*(P_{jt})$; C_j — стоимость тонны условного топлива с учетом транспортных расходов.

Как видно из (1), минимизируются суточные затраты по энергосистеме с учетом транспортных расходов по перевозке топлива.

В качестве управляющих параметров берутся вектор-функции $\bar{P}_t = (P_{1t}, \dots, P_{mt})$ и $\bar{U} = (U_1, \dots, U_n)$. Накладываются следующие ограничения:

$$F = \sum_{j=1}^m P_{jt} + \sum_{i=1}^n [gU_i(h - X) - \Delta P(X, U)]_t - P_c(t) - \pi \quad (2)$$

— баланс активных мощностей энергосистемы;

$$V_i = \int_0^T U_i(t) dt; \quad (3)$$

$$P_{jt}^0 \leq P_{jt} \leq P_{jt}^1; \quad U_i^0 \leq U_i \leq U_i^1; \quad (4)$$

$$X_i^0 \leq X_i \leq X_i^1; \quad (5)$$

$$a_{jt}^0 - a_{jt}^1 \leq A_i; \quad a_{jt}^0 - a_{jt}^1 \leq A_i \quad (i = 1, \dots, n; \quad j = 1, \dots, m). \quad (6)$$

Нестационарный процесс в нижнем бьефе ГЭС описывается системой обыкновенных дифференциальных уравнений второго порядка с кусочно-постоянными коэффициентами

$$\begin{cases} X_1^1 = X_1^2 = f_1^1(X_1^2), \\ X_1^2 = d_{13} U_1 - d_{11} X_1^2 - d_{12} X_1^1 - d_{13} = f_1^2(X_1^1, X_1^2, U_1), \end{cases} \quad (7)$$

с начальными условиями $X_1^1(0) = C_1^1$, $X_1^2(0) = C_1^2$.

Необходимость учета нестационарного процесса в нижнем бьефе ГЭС, а также правомерность и целесообразность такого математического моделирования этого процесса подробно исследованы в [4, 5].

В выражениях (1) — (7) приняты следующие обозначения, m , n — соответственно, числа тепловых и гидравлических электростанций в системе; $P_{j\tau}$, B_j^* — мощность и расход топлива по j -ой ТЭС за единицу времени ($j = 1, \dots, m$); U_i — расход воды через i -ю ГЭС ($i = 1, \dots, n$); g — ускорение свободного падения; h_i , X_i^1 — уровни верхнего и нижнего бьефов i -ой ГЭС; ΔP_i — потери мощности в гидроблоке i -ой ГЭС; P_e — суммарная активная нагрузка энергосистемы; π — потери активной мощности в электрических сетях; V_i — заданный объем воды, подлежащий расходованию на i -ой ГЭС за расчетный период (сутки); A — максимально допустимая амплитуда колебания $X_i(t)$, которая задается;

$$a_i^* = \max_{t \in [0, T]} X_i(t); \quad a_i^0 = \min_{t \in [0, T]} X_i(t); \quad a_i^- = \max_{t \in [t_0, 0]} X_i(t), \quad t_1 = 0 \dots T;$$

d_{11}, \dots, d_{14} — кусочно-постоянные коэффициенты; C_1^1, C_1^2 — начальные условия.

Здесь и далее индексами $(^0)$ и $(^*)$ обозначаются, соответственно, минимально и максимально допустимые значения величин.

Максимальное значение уровня нижнего бьефа за предшествующие сутки a_{1n}^* — в момент $t_0 = 0$ будет известно. Уровень верхнего бьефа ГЭС в течение суток изменяется незначительно и его значение можно брать постоянным $h_i = \text{const}$ ($i = 1, \dots, n$).

Для определения π целесообразно использование выражения суммарных потерь активной мощности через узловых мощностей

$$\pi = \sum_{k=1}^{s-1} \sum_{i=1}^{s-1} \beta_{ki} P_k P_i, \quad (8)$$

где β_{ki} — коэффициенты потерь; s — число нагрузочных узлов.

Элементы матрицы β получаются из расчета стационарных режимов энергообъединений.

Для окончательного решения задачи необходимо задать условия на правом конце траекторий $X_1^1(t)$ и $X_1^2(t)$ ($i = 1, \dots, n$) в момент времени $t = T$. При фиксированном T с точки зрения эксплуатации системы наиболее реально правые концы траектории принять свободными.

Алгоритм. Дискретизируя задачу, заменим выражения (1), (2), (3) следующими

$$I = \sum_{i=1}^l B_i(\bar{P}_{T_i}), \quad (9)$$

$$V_i = \Delta t \sum_{i=1}^j U_{T_i}, \quad (10)$$

$$F_{T_i}(\bar{U}_{T_i}, X_{T_i}, \bar{P}_{T_i}) = 0, \quad (11)$$

где l — число интервалов (целесообразно принять $j = 24$, т. е. $\Delta t = 1$ час); $X_{T_i} = (X_{T_i}^1, \dots, X_{T_i}^n)$.

Для облегчения дальнейшего решения расходные характеристики ТЭС эквивалентизируются, т. е. тепловая подсистема представляется одной крупной станцией с известной характеристикой $B_j(P_{T_j})$. Это самостоятельная задача оптимизации режимов энергосистем, состоящих только из тепловых электростанций, поэтому имеет смысл отдельно привести алгоритм ее решения.

Требуется определить такой вектор $\bar{P}_T = (P_{T_1}, \dots, P_{T_m})$, который минимизирует функцию

$$B(P_{T_1}, \dots, P_{T_m}) = \sum_{j=1}^m B_j(P_{T_j}) \quad (12)$$

при следующих ограничениях:

$$\sum_{i=1}^m P_{T_i} - \pi(\bar{P}_T) = P_c; \quad P_{T_j}^0 \leq P_{T_j} \leq P_{T_j}^* \quad (13)$$

$$(j = 1, \dots, m).$$

Искомое оптимальное распределение суммарной нагрузки можно определить итеративным путем. Для обеспечения быстрой сходимости итерационного процесса нужно иметь «хорошее» начальное приближение, в качестве которого лучше всего использовать режим, полученный без учета потерь активной мощности в электрических сетях. Эта задача легко решается методом ДДП.

Рекуррентные уравнения имеют вид:

$$\Phi_j(P_{T_j}) = \min [B_j(P_{T_j}) + \Phi_{j-1}(P_c - P_{T_j})]; \quad P_{T_j}^0 < P_{T_j} \leq P_{T_j}^*. \quad (14)$$

Реализуя уравнения (14) для $j = 1, \dots, m$ и дискретных значений $P_{T_j} (P_{T_j}^0 \leq P_{T_j} \leq P_{T_j}^*)$, можно построить функцию $B_j^*(P_{T_j})$, где

$$P_{T_j}^0 = \sum_{i=1}^m P_{T_i}^0, \quad P_{T_j}^* = \sum_{i=1}^m P_{T_i}^*$$

и определить оптимальное распределение нагрузки между тепловыми станциями при каждом значении $P_{T_j} (P_{T_j}^0 \leq P_{T_j} \leq P_{T_j}^*)$.

Для построения функции $B_s(P_s)$ с учетом потерь активной мощности в электрических сетях использована идея метода «локальных вариаций» с соответствующей коррекцией, необходимой для учета ограничений (13). Для каждого значения P_s рассчитывается реальная величина

$$P'_s = \sum_{i=1}^n P_{is} + \pi(\bar{P}_s) \text{ и соответствующее ей значение расхода топлива } B_s,$$

с учетом потерь по выражению (8). Значения P_{is} берутся из начального приближения, определенного по (14). Затем находится оптимальное распределение нагрузки между ТЭС при $P_s = P'_s$ и организуется быстро сходящаяся итерационная процедура до удовлетворения ограничения (13). Полученные значения векторов \bar{P}_s не будут оптимальными, так как рекуррентные уравнения (14), из которых они определяются, построены без учета потерь.

Для дальнейшей минимизации функции $B(P_{1r}, \dots, P_{nr})$ строится новый итерационный цикл, на каждой стадии которого варьируются по очереди все компоненты вектора \bar{P}_s на величину ΔP , причем для того, чтобы не нарушалось ограничение (13), одновременно дается приращение ΔP другой компоненте. Если какая-либо вариация приводит к уменьшению значения функции $B(\bar{P}_s)$, то соответствующие две компоненты вектора \bar{P}_s получают новые значения $P_{jr} + \Delta P$ и $P_{(r+r)j} - \Delta P_j$ ($r = 1, \dots, m - j$) и начинается варьирование следующей компоненты. Для уменьшения необходимого числа операций сначала делается вариация в том направлении ($+\Delta P$ или $-\Delta P$), которое привело к уменьшению функции на предыдущем шаге. Если от итерации к итерации функция уменьшается незначительно, то приращение ΔP следует уменьшить. Минимизация считается законченной, когда при достаточно малом ΔP не происходит существенного уменьшения функции $B(P_s)$.

Отметим, что этот способ удобен для программирования и имеет довольно быструю сходимость.

Определив из (11) $\sum_{j=1}^m P_{sj} = P_s$, получим для целевой функции следующее выражение:

$$I = \sum_{s=1}^j B_s(X_s^1, U_s). \quad (15)$$

Тогда задача оптимизации режимов энергосистем с учетом нестационарного процесса в нижнем бьефе ГЭС сводится к минимизации критерия качества (15) при ограничениях (4) — (6) и (10).

Основная трудность применения метода ДДП для решения этой задачи состоит в том, что функция $B_s(X_s^1, \bar{U})$ является уже неслепарабельной относительно $\bar{U} = (U_1, \dots, U_n)$. Возникает проблема преодоления размерности программирования (при $n \geq 2$), которая в данном случае равна n , т. е. числу гидроэлектростанций, входящих в рассматриваемую электроэнергетическую систему. Указанную трудность можно преодолеть

леть применением метода последовательных приближений (ПП). Схема метода следующая. В каждой итерации решается задача одномерного программирования при $(n-1)$ фиксированных законах управления, т. е. при „угаданных“ $U_i(t)$ или $X_i^1(t)$ ($i = 1, \dots, n$, $i \neq s$, где s — номер гидростанции, для которой $U_i(t)$ и $X_i^1(t)$ определяются методом ДДП.

Ограничения (4) — (6) учитываются путем ввода штрафных функций, имеющих несложный вид и легко реализуемых при использовании метода ДДП.

Для учета потерь активной мощности в электрических сетях на каждой итерации строится функция $B_i(P_{ij})$ одним из описанных в этой статье способов с небольшой разницей. Вместо P_{ij} берутся возможные значения мощности одной из гидростанций P_{ij} , ($P_{ij}^0 \leq P_{ij} \leq P_{ij}^*$), а потери рассчитываются с учетом фиксированных режимов остальных ГЭС. Здесь важно отметить, что функции $B_i(P_{ij})$ на каждой итерации меняются, т. к. меняются значения P_{ij} и, следовательно, их надо считать заново.

Целевая функция при фиксированных U_{it} ($i = 1, \dots, n$, $i \neq s$) принимает вид:

$$I^* = \sum_{i=1}^n B_{ii}(X_i^1, U_i) + K \sum_{i=1}^n H(E_i) + \lambda \left(\sum_{i=1}^n U_i - V \right), \quad (16)$$

где K — заранее заданное большое число; $E_{1i} = a_{im}^* - a_{im}^0 - A_i \leq 0$; $E_{2i} = a_i^* - a_i^0 - A_i \leq 0$; $E_{3i} = U_i^0 - U_i \leq 0$; $E_{4i} = U_i - U_i^* \leq 0$.

Поскольку при наличии X_{i+1}^1 и X_i^1 из системы дифференциальных уравнений (7) однозначно определяется U_i , то выражение (16) для целевой функции можно заменить следующим:

$$I^* = \sum_{i=1}^n B_{ii}(X_i^1, X_{i+1}^1) + K \sum_{i=1}^n H(E_i) + \lambda \left| \sum_{i=1}^n U_i(X_i^1, X_{i+1}^1) - V \right|. \quad (17)$$

Это означает, что целевая функция (17) является аддитивной. Рекуррентные соотношения, полученные из принципа оптимальности Беллмана, которые позволяют найти глобальное решение этой задачи, имеют вид:

$$\text{для первой стадии} - Z(X_1^1) = \min_{X_2^1 \in X} I^*(X_1^1, X_2^1) = \varphi_1(X_1^1, X_2^1); \quad (18)$$

$$\text{для } r\text{-ой стадии} - Z_r(X_r^1) = \min_{X_{r+1}^1 \in X} \{Z_{r-1}(X_r^1, X_{r+1}^1) + \varphi_r(X_r^1, X_{r+1}^1)\}. \quad (19)$$

Однако при реализации рекуррентных уравнений в приведенном виде мы получим решение, при котором не удовлетворяется весьма существенное на практике ограничение (10). Для получения истинного решения вводится функция

$$W = \frac{1}{2} \left(\sum_{i=1}^j U_i - V \right)^2 = 0 \quad (20)$$

и наряду с минимизацией основной целевой функции (17) находится и минимум функции (20). Для нахождения минимального значения функции (20) по U_i можно применить градиентную схему, согласно которой организуется итерационный процесс, на каждом шаге которого реализуются уравнения (18)–(19) и определяется новое значение множителя λ по формуле:

$$\lambda^{k+1} = \lambda^k + \frac{dW}{d \sum U_i} \cdot \frac{\partial \sum U_i}{\partial \lambda} \cdot \Delta, \quad (21)$$

где Δ — шаг.

Вычислительный аспект. Описанный выше алгоритм, несмотря на сложность, довольно удобен для программирования. Вычислительная схема выглядит следующим образом.

1. Для определения начального приближения функции $B_i(P_i)$ составляется специальная подпрограмма, реализующая уравнения (14) при известных функциях $B_j(P_{j1})$ ($j = 1, \dots, m$) (расходные характеристики ТЭС задаются в табличном виде). Для каждого значения P_i запоминаются оптимальные P_{j1} .

2. В качестве начального приближения функции $U_i(t)$ ($i = 1, \dots, n$, $i \neq s$), $t \in [0, T]$ задаются в дискретной форме и решаются дифференциальные уравнения (7).

3. Вычисляются

$$\bar{X}_{i\tau} = \frac{X_{i\tau}^1 + X_{i(\tau+1)}^1}{2}, \quad P_{i\tau\tau} = gU_{i\tau} (h - \bar{X}_{i\tau}^1) - \Delta P(\bar{X}_{i\tau}^1, U_{i\tau}), \quad (22)$$

где ΔP задается в виде многочлена.

4. Корректируются функции $B_{i\tau}(P_{i\tau})$ с учетом потерь для каждого часа, причем вместо $P_{i\tau}$ берутся возможные значения мощности z -ой ТЭС $P_{i\tau z}$. При расчете потерь по выражению (8) учитываются вычисленные в пункте 3 значения $P_{i\tau z}$ ($i = 1, \dots, n$; $i \neq s$; $z = 1, \dots, j$).

5. Задается значение i_{τ}^0 .

6. Для $\tau = 1$ при дискретных значениях $X_{i\tau}^1$, удовлетворяющих ограничениям (4)–(5), решается система (7) и определяется $U_{i\tau}$.

7. По выражениям, аналогичным (22), вычисляются $\bar{X}_{i\tau}^1$ и $P_{i\tau s1}$.

8. По $P_{i\tau s1}$ из соответствующей функции $B_{i\tau}(P_{i\tau})$, рассчитанной в пункте 4, определяется значение расхода топлива и целевой функции I^* по выражению (17).

9. Вычисления, изложенные в пунктах 6–8, повторяются для $\tau = 2, \dots, j$ и рассчитываются функции $Z_2(X^1), \dots, Z_j(X^1_j)$.

10. Поскольку правые концы траекторий свободны, по минимальному значению $Z_j(X_j^1)$ обратным ходом определяются $X_j^1(\tau)$ и $U_j(\tau)$, $\tau = 1, \dots, j$.

11. По выражению (21) определяется новое значение λ_j , причем производная $\frac{\partial \sum U_j}{\partial \lambda_j}$ рассчитывается численно заданием пробного шага $\Delta \lambda_j$.

12. Пункты 6—11 повторяются до удовлетворения ограничения (10) с требуемой точностью.

13. Осуществляется переход к пункту 5 и описанная выше процедура последовательно производится для всех $s = 2, \dots, n$. При $s = 1$ фиксируются $U_i(\tau)$ и $X_i(\tau)$, $i = 2, \dots, n$, а при $s = v$ фиксированным считаются $U_i(\tau)$ и $X_i(\tau)$ ($i = 1, \dots, n$, $i \neq v$), где $U_i(\tau)$ ($i = 1, \dots, v$) — оптимальные управления, вычисленные по (18)—(19).

14. После завершения первого итерационного цикла осуществляется переход к пункту 3. строятся новые функции $B_{3r}(P_{3r\tau})$. Здесь вместо произвольных $U_i(\tau)$ и $X_i^1(\tau)$ ($i = 1, \dots, n$), по которым вычисляются $P_{3r\tau}$, берутся определенные после первого итерационного цикла функции $U_i(\tau)$ и $X_i^1(\tau)$.

15. Итерационный процесс (п.п. 3—14) продолжается до выполнения условий:

$$\sum_{i=1}^n \sum_{\tau=1}^j (U_{i\tau}^{r+1} - U_{i\tau}^r)^2 \leq \varepsilon_1;$$

$$\sum_{j=1}^m \sum_{\tau=1}^j (P_{j\tau}^{r+1} - P_{j\tau}^r)^2 \leq \varepsilon_2;$$

где ε_1 и ε_2 — заранее заданные достаточно малые числа.

16. Согласно полученным $U_i(\tau)$ и $X_i(\tau)$ вычисляются $P_{1r}(\tau)$ и по функциям $B_{3r}(P_{3r\tau})$ определяются оптимальные $P_{1r}(\tau)$ ($j = 1, \dots, m$), которые и являются окончательными.

АрмНИИЭ

Поступило 2.III.1977

Ա. Վ. ԱՐԲԱՄԱՆ

ԷՆԵՐԳՈՉԱՄԱԿԱՐԳՆԵՐԻ ՌԵԺԻՄՆԵՐԻ ՕՊՏԻՄԻԶԱՑԻԱՅԻ ԱԼԳՈՐԻԹՄԸ՝
ՀԱՇՎԻ ԱՌՆԵԼՈՎ ՀԷԿ-Ի ՆԵՐՔԻՆ ԲՅԵՅԻ ՄԱԿԱՐԳԱԿԻ ՏԱՏԱՆՈՒՄՆԵՐԸ

Ս. Վ Փ Ո Փ Ո Ւ Մ

Հողովածում քննարկված է ջերմային և հիդրավիկ կայաններից բաղկացած էլեկտրաէներգետիկական համակարգերի օպտիմների օպտիմալ ղեկա-

վարման ընդհանուր խնդիրը՝ ՀէԿ-երի ներքին բյուջի ոչ ստացիոնար պրոցես-ներին էլեկտրական ցանցիում ապահով հպորության կորուստների հաշվառման ղեկավարում: Բերված է այդ խնդրի լուծման ալգորիթմը՝ հիմնված դիսկրետ դինամիկ ծրագրավորման մեթոդի վրա: Մրագրավորման շահողականություններ կրճատելու համար հաջորդական մոտեցումների մեթոդով կազմակերպվում է խտրացիոն պրոցես: Ալգորիթմը հնարավորություն է տալիս գտնել խնդրի դրոշալ լուծումը, երբ այն բազմաէքստրեմալ է և անթույլատրելի է նրա փոխարինումը միաէքստրեմալ խնդրով: Բերված է նաև խնդրի լուծման հաշվողական սխեման, որի հիման վրա «Փորարան-4» լեզվով կազմված է ծրագիր և կոնկրետ էներգահամակարգերի համար այն իրականացված է «EC-1022» թվային հաշվիչ մեքենայի վրա:

Л И Т Е Р А Т У Р А

1. Михалевиц В. С. Последовательные алгоритмы оптимизации и их применение. «Кибернетика», №№ 1, 2, 1965.
2. Крылов И. А., Черноусько Ч. Л. Решение задачи оптимального управления методом локальных вариаций. «Ж. вычисл. матем. и матем. физ.», № 2, 1966.
3. Адоңц Г. Т. Метод расчета установившегося режима электрической системы. «Электричество», № 5, 1972.
4. Каргведишвили Н. А. Влияние колебаний уровня нижнего бьефа ГЭС на оптимальный режим энергетической системы. «Изв. АН СССР. Энергетика и автоматика», № 5, 1961.
5. Larson R. E. State Increment Dynamic Programming, American Elsevier, New York, 1968.