

ЭНЕРГЕТИКА

Н. С. ХУРМУЗОВ

К МЕТОДИКЕ РАСЧЕТА ОПТИМАЛЬНЫХ ПАРАМЕТРОВ
ГАЗОТРАНСПОРТНЫХ СИСТЕМ

В основе решения задачи перспективного планирования газотранспортных систем (ГТС) лежат алгоритмы расчета оптимального паритета магистрального газопровода (МГ) [1, 2 и др.], предъявляющие высокие требования к оперативной памяти и машинному времени ЭВМ.

Целью настоящей статьи является усовершенствование известных алгоритмов расчета оптимальных параметров МГ для снижения затрат машинного времени, путем обеспечения минимума числа переходов от теоретических параметров к стандартным.

Постановка задачи. Задаются: конфигурация линейной части (л. ч.) МГ с указанием числа участков (n), их длины (l_i), параметров существующих трубопроводов (d_i^c) и значения потоков газа по всем участкам (Q_i); допустимые пределы изменения давления газа в МГ (p^{\min} , p^{\max}) и предельно допустимая температура газа (T^{\max}); места расположения существующих и точки возможного строительства новых компрессорных станций (КС); сортамент труб [d_i], рекомендуемый для строительства л. ч. и его экономические показатели [c_i]; типы и параметры КС, рекомендуемых для строительства (реконструкции), КС и их экономические показатели.

Требуется найти: оптимальные сочетания труб на всех расчетных участках, с учетом существующей л.ч.; оптимальные технические решения по реконструкции существующих и строительству новых КС; распределение по трассе МГ давлений и температур и затраты на развитие МГ.

Поскольку уровни потребления и потоки газа заданы, варианты будут отличаться величинами затрат на транспорт газа, значениями давлений и температур газа в узловых точках. Поэтому, в качестве критерия оптимальности выбирается минимум приведенных затрат на развитие и эксплуатацию МГ, а в качестве основной переменной состояния — давление газа; учет температуры осуществляется тем, что варианты, не удовлетворяющие температурным условиям, исключаются из рассмотрения. В связи с этим, для развития вариантов, в узловых точках МГ принимаются m дискретных значений давления газа $p_j(i)$ из множества $p(i) \subset P$: $p(i) = [p_1(i), \dots, p_j(i), \dots, p_m(i)]$. Множество допустимых вариантов образуется в результате варьирования элементами $u_j(i)$ множества $u(i) \subset U$ управляющих воздействий. Последователь-

ность управлений $u(i)$, соответствующая последовательности состояний $p(i)$: $u(i) = [u_1(i), \dots, u_j(i), \dots, u_m(i)]$ как непрерывных, так и дискретных, характеризует, в зависимости от участка, число и диаметр труб газопровода, длины и диаметры лунингов и вставок, точки расположения, гибы и параметры КС и др. Рассматриваемая задача представляет собой определение таких управляющих воздействий, при которых все потребители обеспечиваются заданными количествами газа при минимуме критериальной функции.

Расчетные уравнения и формулы. Сформулированная задача ставится как задача математического программирования. За критерий оптимальности принимается функция

$$Z^*(U, P) = \min_{\{u(i)\}} \sum_{i=1}^n Z_i(u(i), p(i)), \quad (1)$$

где $Z^*(U, P)$, $Z_i(u(i), p(i))$ — приведенные затраты на развитие, соответственно, всего МГ и его i -го участка.

Ограничения:

$$p^{\min} < p_j(i) < p^{\max}; T_j(i) \leq T^{\max}; j = 1, 2, \dots, m. \quad (2)$$

В качестве математического аппарата для решения поставленной задачи используется метод динамического программирования.

Критериальная функция в случае линейного участка (л. у.) представляет собой величину приведенных затрат на строительство и эксплуатацию газопровода с эквивалентным диаметром $d_i^{\text{экв}}$ [3] из труб набора $\{d_k\}$, обеспечивающего, совместно с существующим на этом л. у. $d_i^{\text{с}}$, суммарный эквивалентный диаметр $D_i^{\text{экв}}$, который однозначно определяется при фиксированных давлениях на концах л. у. Величина $d_i^{\text{экв}}$ определяется как

$$(d_i^{\text{экв}})^{2.6} = (D_i^{\text{экв}})^{2.6} - (d_i^{\text{с}})^{2.6}. \quad (3)$$

В связи с дискретизацией состояния, вектору $p(i)$ будет соответствовать последовательность: $d_i^{\text{экв}} = \{d_i^{\text{экв}}(i), \dots, d_i^{\text{экв}}(i), \dots, d_m^{\text{экв}}(i)\}$ и граф переходов $p(i-1) \rightarrow p(i)$. Выбрав политику построения варианта проектного решения л. у. [2], допустим, что с ростом $d_i^{\text{экв}}(i)$ л. у. затраты на него монотонно возрастают. Введем обозначение:

$$\frac{d_i^{\text{экв}}(i)}{d_k} = S_j(i) + r_j(i) \quad (j = 1, 2, \dots, m), \quad (4)$$

где d_k — величина максимального из набора диаметров $\{d_k\}$;

$S_j(i)$ — целая часть частного, представляющая собой число труб (ниток) диаметром d_k и длиной, равной длине л. у. l_i ;

$r_j(i)$ — оставшаяся (дробная) часть частного.

Введем непрерывную функцию $z = z(d_i^{\text{экв}})$, выражающую приведенные затраты на л. у. МГ единичной длины при прокладке на нем

газопровода с эквивалентным диаметром $0 \leq d^{*n} \leq d_k$. В соответствии с выбранной полигонкой, при значениях d^{*n} , равных d_1, \dots, d_k из $\{d_i\}$ z будет принимать последовательно значения c_1, \dots, c_k из $\{c_i\}$ (при строительстве нового л. у., т. е. $d_i^n = 0$, и при $S_f(i) = 0$, значения c_1, \dots, c_k выбираются соответствующими первой нитке). Считая d_1, \dots, d_k узлами интерполяции, функцию $z = z(d^{*n})$ аналитически представим в виде интерполяционного полинома Лагранжа, т. е. на отрезке $[0, d_k]$ любому значению d^{*n} поставим в соответствие определенную величину приведенных затрат Z^{*n} . Если $d^{*n} > d_k$, т. е. имеем вариант многониточного л. у., для i -го участка имеем:

а) в случае вновь строящегося участка

$$z_{ij} = |(S_f(i) - 1)c_k + c_k^i + Z_{ij}^{*n}| l_i \quad (5)$$

б) в случае реконструкции участка

$$z_{ij} = (S_f(i)c_k + Z_{ij}^{*n}) l_i \quad (6)$$

где c_k^i и c_k — затраты на газопровод диаметром d_k единичной длины, соответственно, для первой и последующих ниток.

Функции затрат в случае отводов (подводов) Z^{*n} могут быть найдены аналогично (5) и (6). Выбор оптимальных планов строительства (реконструкции) КС осуществляется направленным последовательным перебором типов и параметров КС [2]. В последующих расчетах информация о КС задается в виде семейства технико-экономических характеристик:

$$Z_i^{*n} = f_i(Q_i, p(i)),$$

где Q_i — производительность КС;

$p(i)$ — вектор состояний (давления) на входе КС;

Z_{ij}^{*n} — затраты на i -ую КС при давлении на входе, равном $p_j(i)$;

$$Z_i^{*n} = (Z_{i1}^{*n}, \dots, Z_{ij}^{*n}, \dots, Z_{im}^{*n}).$$

При заданном Q_i $Z_i^{*n} = f_i(p(i))$.

С целью сочетания решения отдельных участков МГ введем функцию затрат $\Phi_i(u(i), p(i))$: в случае л. у. компонентами $u(i)$ являются величины $d_j^{*kn}(i)$, т. е. в случае л. у. $\Phi_{ij}(u(i), p(i)) = z_{ij}$.

Поставим задачу минимизации

$$\Phi^{*n}(U, P) = \min_{|u(i)|} \sum_{i=1}^n \Phi_i(u(i), p(i)) \quad (7)$$

при ограничениях (2).

Отличием задачи (7), (2) от задачи (1), (2) является непрерывность компонент аргумента $u(i)$ функции Φ_i и в случае л. у., что сильно облегчает процесс вычисления этой функции. Минимизация (7) осу-

ществляется методом динамического программирования с помощью рекуррентного соотношения

$$\Phi_i^*(p(i)) = \min_{[a(i)]} \left[\Phi_i(u(i), p(i)) + \Phi_{i-1}^*(p(i-1)) \right], \quad (8)$$

где $\Phi_i^*(p(i))$ — функция (Беллмана) минимальных суммарных затрат на i участков от начала МГ.

В результате минимизации (7), соответственно заданным ограничениям, выбирается траектория:

$$p^* = [p_1^*, \dots, p^*, \dots, p_n^*], \quad (9)$$

т. е. значения давлений газа в узловых точках МГ, по которым минимизируется $\Phi^*(U, P)$. Указанная траектория получена при допущении непрерывности значений диаметров труб на отрезке $[0, d_k]$. Чтобы уменьшить погрешность, допускаемую при определении оптимальной траектории, необходимо учесть дискретность значений диаметров сортамента труб. Для этого следует определить степень приближения \tilde{z} полинома Лагранжа к кривой нормативных затрат на газопровод единичной длины с эквивалентным диаметром, равным d^{*kn} , причем $0 \leq d^{*kn} \leq d_k$. Развивая варианты, согласно политике [2], решение i -го л. у. можно рассматривать, в общем случае, как сложный многоинточный л. у. с дугингами или вставками. Если представить такой л. у. как совокупность отрезков с неизменными по длине каждого отрезка эквивалентными диаметрами, тогда весь л. у. разбивается на два отрезка различной длины; l_{i1} и $l_{i2} = l_i - l_{i1}$ (если нет дугингов или вставок $l_{i2} = 0$). Эквивалентный диаметр такого сложного л. у., реализованного из труб набора $\{d_j\}$, определится так:

$$d_j^{*kn}(i) = \left[l_i \left(\frac{l_{i1}}{\left(\sum_{j=1}^{S_1} d_j^{2,0} \right)^2} + \frac{l_{i2}}{\left(\sum_{j=1}^{S_2} d_j^{2,0} \right)^2} \right) \right]^{-0,5}, \quad (10)$$

где S_1 и S_2 — число ниток, уложенных, соответственно, на первом и втором отрезках i -го л. у.

Затраты на такой участок определяются из выражения

$$Z_j(l) = l_{i1} \sum_{j=1}^{S_1} c_j + l_{i2} \sum_{j=1}^{S_2} c_j. \quad (11)$$

Машинный эксперимент, проведенный для большого числа возможных наборов $\{d_j\}$ из труб, используемых отечественной газовой промышленностью (РТМ 1035—72), показал высокую степень приближения кривой нормативных затрат, построенной на основе (10) и (11), к интерполированной функции $z = z(d^{*kn})$. Наибольшая погрешность \tilde{z} , которая имела место при максимальной «разреженности» $\{d_j\}$, не превышала $\tilde{z} = 7\%$. Погрешность траектории δp , связанная с погрешностью приближения \tilde{z} , определится как

а. Существующий МГ

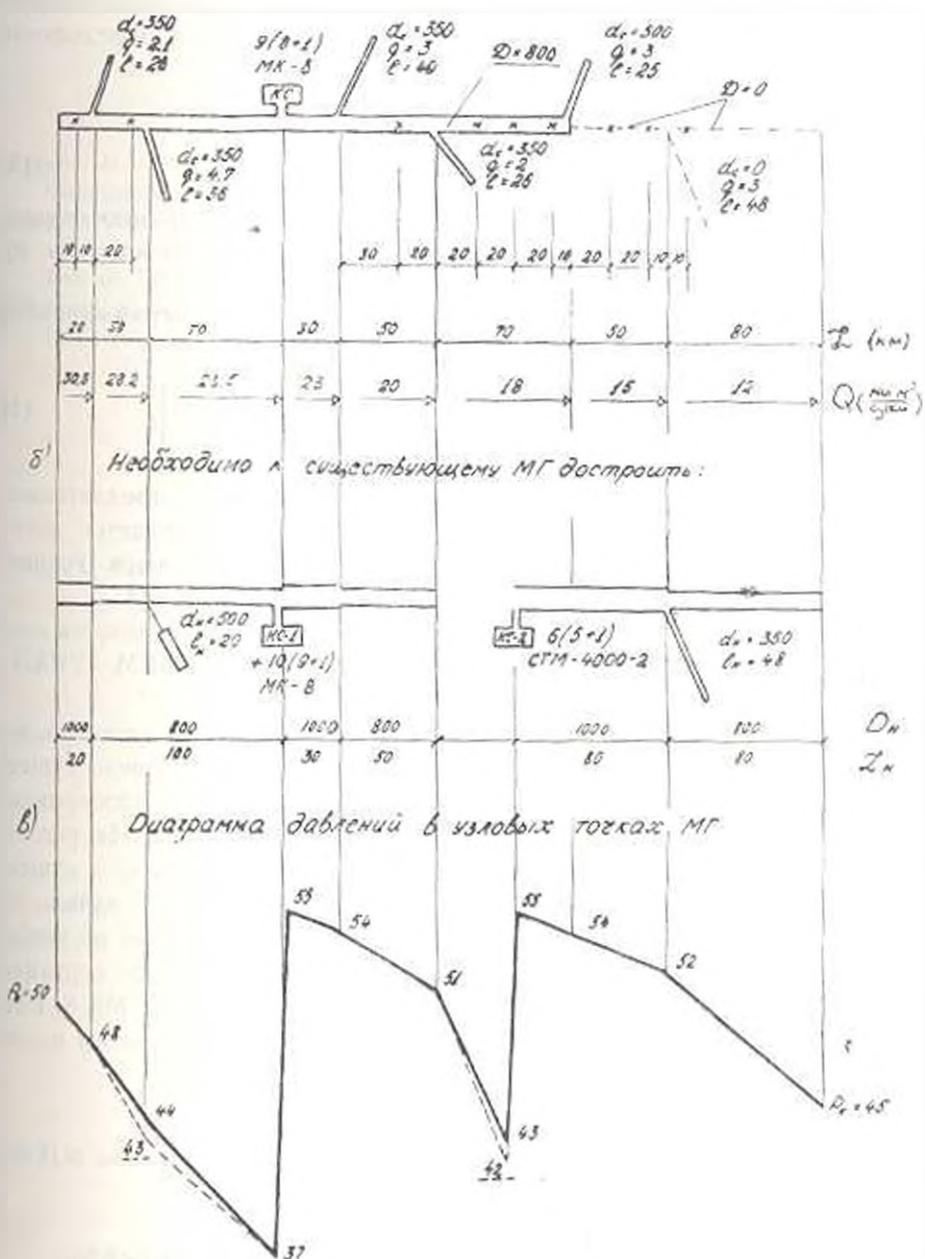


Рис. 1. К примеру расчета (принцип объединения); Q и q — потоки газа, соответственно, в МГ и отводах; L и l — длины отрезков МГ и отводов; D_1 и d_1 — диаметры существующих труб МГ и отводов, D_n и d_n — диаметры новых труб, которые необходимо проложить на отрезках, соответственно, МГ и отводов).

$$\Delta p = (p^{*i+1} - p^{*i}) \delta. \quad (12)$$

Таким образом, учитывая допускемую погрешность, возможно из множества выделить подмножества $\{p^*(i)\}$, по значениям которых минимизируется $Z^m(U, P)$. Границы подмножеств $\{p^*(i)\}$ определяются исходя из траектории (9):

$$\begin{aligned} \sup p^*(i) &= p_i^* + \Delta p \\ \inf p^*(i) &= p_i^* - \Delta p \end{aligned} \quad (13)$$

Мощность подмножества $\{p^*(i)\}$ значительно меньше мощности множества P , что и определяет существенный шаггрини во времени при решении задачи.

Функциональное уравнение динамического программирования для решения задачи (1), (2):

$$Z_i^m(p(i)) = \min_{\substack{u(i) \\ p(i) \in P(i)}} \left[Z_i(u(i), p(i)) + Z_{i-1}^m(p(i-1)) \right]. \quad (14)$$

Два этапа расчета являются особенностью предлагаемого алгоритма. На первом этапе для заданного $\{d_i\}$ определяется интерполяционный полином, минимизируется (7) и формируются границы $\{p^*(i)\}$, согласно (13). На втором этапе минимизируется (1).

Программа расчета по предложенной методике составлена на алгоритмическом языке ФОРТРАН-IV и реализована на ЭВМ «УРАЛ-11».

В качестве примера приводится случай развития МГ (всего восемь участков с КС). На рис. 1а сплошными линиями обозначено существующее оборудование, пунктирными — проектируемые газопроводы, крестиками — места возможного строительства новых КС. На рис. 1б показано то оборудование, которое должно быть достроено к существующему, чтобы обеспечить заданные потоки. Давление в начале МГ принималось равным 50 *ата*, в конце МГ — 45 *ата*. Давление на концах отводов принималось 20 *ата*. Заданными также являлись сортамент труб — 350, 500, 700, 800 и 1000 мм, типы и параметры КС МК-8, ГТК-10, СТМ-4000, СТМ-6000. Машинное время на решение этого примера составило 12 мин (вместо 35 мин по обычной методике).

ВИШЕՆԻ ԱՅՈՐՈՄ

Երևանский комплексный отдел

Получено 28.IX.1974.

Ն. Ս. ԶՄՐԱՅՈՎՅԱՆ

ԳՈՋԱՏԻՍԻ ԶՈՒՄԿԱՐԳԵՐԻ ԹԳՏԻՄԱԿԱՆ ԳԱՐԱԿԵՏՐԻՆԵՐԻ ԶԱՆՂՄԱՆ
ՄԵԹՈԴԻԿԱԶԵ ԳԵՐԱՆԵՐՏԱԿ

Ո թ թ թ թ թ թ

Առաջարկվում է գաղափար համակարգերի օգտիմալ պարամետրների որոշման կատարելագործված մեթոդ, որը հիմնված է դինամիկ ծրագրավորման ապարատի օգտագործման վրա:

Արհանդյալ օպտիմալ հաշտանիչ ճաշնելլը բերում է մեքենայական մա-
 մանակի կտրուկ իջեցում: Քերված են տվյալներ առաջարկված ալգորիթին
 իրագործող FORTRAN ծրագրի մասին:

ЛИТЕРАТУРА

1. Сухарев М. Г., Старицкий Г. Р. Расчеты систем транспорта газа с помощью вычислительных машин. Изд. «Недра», М., 1971.
2. Кудрина Л. В., Бидулина Я. М. Определение оптимальных температурных режимов системы линейных магистральных газопроводов при стационарном течении газа. Реф. сб. ЭО ВНИИЭнепрома, № 4, 1968.
3. Валовский Э. А., Константинова Н. М. Режим работы магистрального газопровода. Изд. «Недра», Ленинград, 1970.