

МНОГОСЕТОЧНЫЕ БАЛАНСОВЫЕ МОДЕЛИ НЕСТАЦИОНАРНЫХ ПОТОКОВ В СЛОЖНЫХ ГАЗОТРАНСПОРТНЫХ СИСТЕМАХ

**Ахметзянов А.В.¹, Сальников А.М.², Спиридонов С.В.³,
Сальников А.М**

*(Учреждение Российской академии наук
Институт проблем управления РАН, Москва)*

Предлагаются многосеточные варианты иерархических методов моделирования распределения потоков для оптимизации нестационарных режимов транспорта газа на различных уровнях диспетчерского управления Единой системой газоснабжения (ЕСГ) России. Для увеличения точности вычислений многоуровневых методов на каждом уровне иерархии вычислений используется многосеточная схема, основанная на релаксационной схеме Р.П. Федоренко [1,2]. Универсальность технологии определяется легкостью построения многосеточной структуры и операторов перехода, обеспечивающих высокую точность дискретизации на грубых сетках без предварительного сглаживания и интерполяции, присущих классическим многосеточным методам [3,4]. При конечно-объемной дискретизации универсальная многосеточная технология пригодна для объектов, описываемых уравнениями с разрывными и нелинейными коэффициентами и правыми частями.

Ключевые слова: многосеточный метод, балансовая модель, нестационарный поток, транспорт газа.

¹ Атлас Валиевич Ахметзянов, кандидат технических наук (Москва, ул. Профсоюзная, д. 65, тел. (495) 334-90-30, awa@ipu.ru).

² Антон Михайлович Сальников (salnikov@ipu.ru).

³ Сергей Владимирович Спиридонов (spirid@ipu.ru).

1. Введение

Газотранспортные системы (ГТС), образующие Единую систему газоснабжения (ЕСГ) страны, представляют собой сети газопроводов с произвольной конфигурации (с закольцованными подсистемами) и предназначены для магистрального транспорта газа от месторождений к промышленным и административным центрам, включая экспорт газа в Европу. Отдельные ветви газопроводов – это несколько параллельных ветвей трубопроводов, соединенные между собой перемычками. Вдоль ветвей магистральных газопроводов могут быть расположены промежуточные компрессорные станции (КС), а также промежуточные отборы (стоки) для крупных потребителей (ГРЭС, ТЭС и др.) и притоки от источников, т.е. месторождений и подземных хранилищ газа (ПХГ).

Сложность конфигурации и большая протяженность рассматриваемого объекта математического моделирования с использованием обычных методов вычислительной математики (например, конечно-разностных) приводят к необходимости решения системы уравнений очень большой размерности. Проблема размерности может быть преодолена с использованием многоуровневой (иерархической) декомпозиции системы и соответствующего распараллеливания вычислительных процедур [5]. Наибольшая эффективность в смысле объема, времени и точности схема распараллеливания вычислений достигается, если выбранная многоуровневая декомпозиция системы на отдельные подсистемы произведена с максимально возможным учетом особенности структуры рассматриваемых объектов моделирования, т.е. региональных ГТС и ЕСГ в целом. При таком подходе требуемая точность вычислительных алгоритмов существенное уменьшение необходимого объема вычислений достигается при использовании универсальной многосеточной технологии для формирования системы уравнений на разных уровнях иерархии вычислений.

Предлагаемые методы ориентированы на использование современных средств параллельного программирования и кластерных вычислительных систем, в частности MPI (Message Passing Interface) и суперкомпьютеров.

2. Постановка и методы решения задачи для участка газопровода

При изотермическом ($T = \text{const}$) течении реального газа ($p/\rho = zRT$) нестационарное распределение давления $p(x,t)$ вдоль участка неразветвленного газопровода в момент времени t описывается системой уравнений в частных производных

$$-\partial p / \partial x = \partial(\rho w) / \partial t + \lambda |w| (\rho w) / 2d, 0 \leq x \leq l;$$

$$(1) \quad -\frac{\partial \rho}{\partial t} = -\frac{1}{c^2} \partial p / \partial t = \partial(\rho w) / \partial x, t \geq 0,$$

где $\rho = p/c^2$ – плотность газа, z – коэффициент сжимаемости газа, R – газовая постоянная, T – абсолютная температура, c – скорость звука в газе, λ – коэффициент гидравлического сопротивления, d – диаметр гидравлического сечения трубы, l – длина участка газопровода, w – скорость газа.

В газотранспортных системах выделяют следующие три основных типа моделирования режима течения газа: $\lambda \cong 0$ – незатухающее волновое или инерционное (преобладание сил инерции и слабое влияние трения), $d(\rho w)/dt \cong 0$ – безинерционное (преобладание сил трения и отсутствие влияния сил инерции) и затухающее волновое (общий случай с учетом сил инерции и трения).

Для задач диспетчерского управления ГТС и ЕСГ в целом характерным является режим с преобладанием влияния сил трения. Это обусловлено геометрическими (большая протяженность участков с диаметрами труб в несколько метров) и технологическими (большое гидравлическое сопротивление и большой расход газа) параметрами. Поэтому (1) можно представить в виде

$$(2.1) \quad \begin{aligned} -\partial P / \partial x &= \lambda c^2 |q| q / d, 0 \leq x \leq l; \\ -\partial P / \partial t &= 2c^2 \partial q / \partial x, t \geq 0; \end{aligned}$$

$$(2.2) \quad \frac{\partial^2 P}{\partial x^2} = \frac{2\lambda |q|}{d} \frac{\partial P}{\partial t}, 0 \leq x \leq l, t \geq 0,$$

где $P=p^2$ и $q=pw$ – массовый расход через единичную поверхность сечения трубы. Это допустимо, поскольку волновой характер движения газа быстро затухает, а исходная система (1) заменяется эквивалентным нелинейным уравнением параболического типа.

Для преобразованной системы (2.1) должны быть заданы начально-краевые условия (любое, но только одно из ниже указанных)

$$(3) \quad \begin{aligned} P(0, t) &= P_{\text{лев}}, p(l, t) = P_{\text{пр}}(t), P(x, 0) = P_0(x); \\ P(0, t) &= P_{\text{лев}}, q(l, t) = q_{\text{пр}}(t), P(x, 0) = P_0(x), \end{aligned}$$

Где $P_0(x)$ – распределение квадрата давления вдоль участка в начальный момент времени $t=0$, $P_{\text{лев}}(t)$, $P_{\text{пр}}(t)$, $q_{\text{лев}}(t)$, $q_{\text{пр}}(t)$ – заданные функции изменения давления и расхода на границах участка в рассматриваемом интервале времени $[0, T]$.

Для простоты и наглядности будем предполагать, что начальные условия, соответствуют стационарному потоку, т.е. для $t \leq 0$ $dP(x, t)/dt=0$. В этом случае уравнение (2.1) при начально-краевых условиях, соответствующих второй строке (3) приобретает вид $\partial p^2 / \partial x = -\lambda c^2 \hat{q}_2^2 / d$, следовательно

$$(4) \quad P(x, 0) = P_0(x) = \sqrt{\hat{P}_{\text{лев}} - \lambda c^2 \hat{q}_{\text{пр}}^2 x / d P}, 0 \leq x \leq l.$$

Двухточечные начально-краевые задачи для нелинейного параболического уравнения (2.2) при любом традиционном варианте начальных и граничных условий являются корректно поставленными, т.е. непрерывным изменениям граничных условий (3) $x=0$ и $x=l$ соответствуют непрерывные изменения решения (2.2).

Явная и неявная сеточная аппроксимация уравнения (схема вычислений) (2.2) по времени имеет вид,

$$(5) \quad \sigma \frac{P^{(n+1)} - P^{(n)}}{\Delta t} = \frac{\partial^2 P^{(n+1)}}{\partial x^2},$$

$$(6) \quad \sigma \frac{P^{(n+1)} - P^{(n)}}{\Delta t} = \frac{\partial^2 P^{(n)}}{\partial x^2},$$

где $\sigma = 2\lambda|q|/d$.

Конечно-объемная (интегрально-балансная) аппроксимации (5) и (6) по пространственной координате x выражаются матричными уравнениями

$$(7) \quad \frac{1}{\Delta t} CP^{(n+1)} - \frac{1}{\Delta t} CP^{(n)} + BP^{(n+1)} = 0 \Leftrightarrow \left(\frac{1}{\Delta t} C + B\right) P^{(n+1)} = \frac{1}{\Delta t} CP^{(n)},$$

$$(8) \quad \frac{1}{\Delta t} CP^{(n+1)} - \frac{1}{\Delta t} CP^{(n)} + BP^{(n)} = 0 \Leftrightarrow \frac{1}{\Delta t} CP^{(n+1)} = \left(\frac{1}{\Delta t} C - B\right) P^{(n)},$$

где матрицы **B** и **C** – матрицы, соответствующие аппроксимации членов $-\text{divgrad } P$ и $\frac{2\lambda|q|}{d} \frac{\partial P}{\partial t}$, соответственно. Если

положить, что $\sigma = 2\lambda|q^{(n)}|/d$, где распределение массового расхода газа $q^{(n)} = q(x, t)|_{t=n\Delta t}$, матричные уравнения (7) и (8) также становятся линейными системами алгебраических уравнений $AP^{(n+1)} = F$, где $A = C/\Delta t$, $F = (C/\Delta t + B)P^{(n)}$ и $A = C/\Delta t - B$, $F = CP^{(n)}/\Delta t$, соответственно.

Для решения уравнений конечно-объемных аппроксимаций (7) и (8) на n -м временном слое и определения $q^{(n)} = q(x, t)|_{t=n\Delta t}$, воспользуемся следующими схемами итерационных вычислений. Сначала на линейный участок газопровода $\Omega = [0, l]$ нанесем точки с координатами $x_k : 0 = x_0 < \dots \leq x_k < \dots < x_K = l$, т.е. построим ячейки $\Omega_k = (x_k, x_{k+1})$, $k = 1, K-1$. Левую и правую половины ячейки Ω_k представим открытыми интервалами $\Omega_k = (x_k, (x_k + x_{k+1})/2)$ и $\Omega_k'' = ((x_k + x_{k+1})/2, x_{k+1})$, затем построим конечный объем $\tilde{\Omega}_k = \Omega_{k-1}'' \cup \Omega_k'$ вокруг каждого внутреннего узла. Конечные объемы

соответствующие граничным узлам x_1 и x_K определим, как $\tilde{\Omega}_1 = \Omega'_1$ и $\tilde{\Omega}_K = \Omega''_{K-1}$, уравнения (5) представим в общем виде $-\text{div grad } \hat{P} + \sigma \hat{P} = \sigma P$, где $\hat{P} = P^{(n+1)}$, $P = P^{(n)}$, $\sigma = 2\lambda |q^{(n)}|/(d \Delta t)$, и проинтегрируем его по каждому конечному объему $\tilde{\Omega}_k$, в результате получим следующую систему уравнений

$$\begin{aligned} & - \left(\frac{\hat{P}_1 - \hat{P}_0}{h_1} - \frac{d\hat{P}}{dx} \Big|_{x=x_0=0} \right) + \frac{\sigma h_1}{8} (3\hat{P}_0 + \hat{P}_1) = \frac{\sigma h_1}{8} (3P_0 + P_1), \\ & - \left(\frac{\hat{P}_{k+1} - \hat{P}_k}{h_k} - \frac{\hat{P}_k - \hat{P}_{k-1}}{h_{k-1}} \right) + \frac{\sigma h_{k-1}}{8} (3\hat{P}_k + \hat{P}_{k-1}) + \\ & + \frac{\sigma h_k}{8} (3\hat{P}_k + \hat{P}_{k+1}) = \frac{h_{k-1}\sigma}{8} (3P_k + P_{k-1}) + \frac{h_k\sigma}{8} (3P_k + P_{k+1}), \\ & - \left(\frac{d\hat{P}}{dx} \Big|_{x=x_K=L} - \frac{\hat{P}_K - \hat{P}_{K-1}}{h_{K-1}} \right) + \frac{\sigma h_{K-1}}{8} (3\hat{P}_K + \hat{P}_{K-1}) = \frac{h_{K-1}\sigma}{8} (3P_K + P_{K-1}), \end{aligned}$$

где $h_k = x_{k+1} - x_k$, $\hat{P}$ ранее рассчитанное значение, $k=1, K-1$

После перегруппировки подобных членов получим следующее матричное уравнение

$$\mathbf{A}\mathbf{\hat{P}} = (\mathbf{B} + \mathbf{C})\mathbf{\hat{P}} = \mathbf{G} \quad \text{с матрицей}$$

$\mathbf{A} = (a_{kj})_{k,j=1,K} = (b_{kj} + c_{kj})_{k,j=1,K}$ содержащей следующие ненулевые элементы

$$\begin{aligned} a_{11} &= 1/h_1 + 3\sigma h_1/8, \quad a_{12} = -1/h_1 + \sigma h_1/8, \quad a_{KK} = 1 \\ a_{k(k-1)} &= -1/h_{k-1} + 3\sigma h_{k-1}/8, \quad a_{k(k+1)} = -1/h_k + 3\sigma h_k/8, \\ a_{kk} &= 1/h_{k-1} + 1/h_k + 3\sigma(h_{k-1} + h_k)/8, \\ a_{K(K-1)} &= -1/h_{K-1} + \sigma h_{K-1}/8, \quad a_{KK} = 1/h_{K-1} + 3\sigma h_{K-1}/8. \end{aligned}$$

А вектор правой части $G = (g_1, g_2, \dots, g_K)^T$ содержит элементы $g_1 = h_1 \sigma (3P_0 + P_1)/8$,

$$g_k = h_{k-1} \sigma(3P_k + P_{k-1})/8 + h_k \sigma(3P_k + P_{k+1})/8, \forall k \in \{1, \dots, K-1\},$$

$$g_K = h_{K-1} \sigma_{K-1/2}(3P_{K-1} + P_K)/8.$$

Отсюда следует, что ненулевые элементы матриц B и C определяются формулами

$$b_{11} = 1/h_1, b_{12} = -1/h_1 \text{ и } c_{11} = 3\sigma h_1/8, c_{12} = \sigma h_1/8;$$

$$b_{k(k-1)} = -1/h_{k-1}, b_{k(k+1)} = 3\sigma h_k/8 \quad \text{и}$$

$$c_{k(k-1)} = 3\sigma h_{k-1}/8, c_{k(k+1)} = -1/h_k;$$

$$b_{kk} = 1/h_{k-1} + 1/h_k \text{ и } c_{kk} = 3\sigma(h_{k-1} + h_k)/8;$$

$$b_{K(K-1)} = -1/h_{K-1}, b_{KK} = 1/h_{K-1} \quad \text{и}$$

$$c_{K(K-1)} = \sigma h_{K-1}/8, c_{KK} = 3\sigma h_{K-1}/8.$$

Учет граничных условий соответствующих строкам (3)

$$\hat{P}(x)_{x=0} = \hat{P}_{\text{лев}}, \hat{P}(x)_{x=l} = \hat{P}_{\text{пр}};$$

$$\hat{P}(x)_{x=0} = \hat{P}_{\text{лев}}, \partial \hat{P} / \partial x|_{x=l} = \sigma c^2 \hat{q}_{\text{пр}}/4;$$

$$\partial \hat{P} / \partial x|_{x=0} = \sigma c^2 \hat{q}_{\text{лев}}/4, \partial \hat{P} / \partial x|_{x=l} = \sigma c^2 \hat{q}_{\text{пр}}/4$$

требуют следующих преобразований в матрице A и векторе правой части G

$$\hat{a}_{11} = 1, \hat{a}_{KK} = 1,$$

$$\mathbf{G} = (\hat{g}_1 = \hat{P}_{\text{лев}}, \hat{g}_2 = g_2 - a_{21} \hat{P}_{\text{лев}}, g_3, \dots, \hat{g}_{K-1} = g_{K-1} - a_{(K-1)K} \hat{P}_{\text{пр}}, \hat{g}_K = \hat{P}_{\text{пр}})^T$$

$$\hat{a}_{11} = 1, \hat{a}_{KK} = a_{KK},$$

$$\mathbf{G} = (\hat{g}_1 = \hat{P}_{\text{лев}}, \hat{g}_2 = g_2 - a_{21} \hat{P}_{\text{лев}}, g_3, \dots, g_{K-1}, \hat{g}_K = g_K - \sigma c^2 \hat{q}_{\text{пр}}/4)^T$$

$$\hat{a}_{11} = a_{11}, \hat{a}_{KK} = a_{KK},$$

$$\mathbf{G} = (\hat{g}_1 = g_1 + \sigma c^2 \hat{q}_{\text{лев}}/4, \hat{g}_2 = g_2 - a_{21} \hat{P}_{\text{лев}}, g_3, \dots, g_{K-1}, \hat{g}_K = g_K - \sigma c^2 \hat{q}_{\text{пр}}/4)^T$$

Помимо граничных условий решение уравнения (5) должно удовлетворять заданному начальному условию $P(x, t)|_{t=0} = P_0(x)$, в частности (4), если исходный режим является стационарным. Следовательно, учитывая, что вектор $P^{(0)} = (P_0(x_1), \dots, P_0(x_K))^T$ можно построить следующую итерационную процедуру. С

использованием метода конечных объемов (МКО) строятся матрицы B и C и вектор $G^{(1)}$, а по ним формируются $A=B+C/\Delta t$ и $F=CP^{(0)}/\Delta t$. Затем решается уравнение $AP^{(1)}=F$ и определяется вектор решения $P^{(1)}$ на первом временном слое. Далее строятся новые матрицы B и C , а по ним формируются матрица $A=B+C/\Delta t$ и вектор $F=CP^{(1)}/\Delta t$, решается уравнение $AP^{(2)}=F$ и определяется вектор решения $P^{(2)}$ на втором временном слое. Продолжая этот процесс, получим решение начально-краевой задачи для уравнения (5) на всех временных слоях $t_n, n=1, [T/\Delta t]$ рассматриваемого периода времени моделирования $[0, T]$.

Процедура решения уравнения (6) строится аналогично, однако внешние итерации на каждом временном слое значительно упрощаются, поскольку матрица C при конечно-объемной аппроксимации имеет ненулевые элементы только на главной диагонали и вектора решения $P^{(n+1)}$ определяются явным образом вектором решения $P^{(n)}$ из предыдущего слоя. Однако для обеспечения устойчивости вычислительного процесса уже нужно соблюдать определенные соотношения между шагами по времени и пространственной координате.

3. Постановка и методы решения задачи для магистрального газопровода с промежуточными отборами газа и КС

Магистральные газопроводы с КС и промежуточными стоками (активные ветви ГТС) или без них (пассивные ветви ГТС) обычно соединяют: а) либо концевые узлы, соответствующие основным источникам или потребителям, с узлами сопряжения с закольцованными подсистемами (замкнутыми контурами), б) либо смежные узлы закольцованных подсистем. Нестационарное течение в таких ветвях газопроводов описывается уравнением типа (2), но уже с разрывными (кусочно-постоянными) коэффициентами. Начально-краевая задача, моделирующая

нестационарный поток газа, требует задания граничных условий первого, второго и третьего родов в концевых и промежуточных узлах, соответствующих КС (скачок давления) и стокам со скачкообразными изменениями давления и массового расхода. Иначе говоря, задания условий баланса либо давлений $P(x+0)-P(x-0)=\Delta P(x)$, либо расходов $q(x+0)-q(x-0)=\Delta q(x)$, либо и то и другое вместе. Следовательно, решение задачи моделирования нестационарного течения газа в магистральных газопроводах рассматриваемого типа возможно лишь в обобщенном смысле. Например, в пространстве Соболева $L_2^1 \supset L_2$, т.е. в подпространстве один раз дифференцируемых и суммируемых с квадратами функций вместе с их первыми производными.

Сеточная аппроксимация уравнения (2) с разрывными коэффициентами, соответствующего магистральному газопроводу (активной ветви ГТС) производится следующим образом. Множество узлов сеточного разбиения должно содержать точки расположения промежуточных КС, притоков и отборов, включая ПХГ. Для конечного объема $\tilde{\Omega}_k = \Omega''_{k-1} \cup \Omega'_k$ соответствующего КС или источнику (приток, отбор, ПХГ) расположенному в активном узле k сеточная аппроксимация уравнения (2) по пространственной координате должна учитывать скачкообразное изменение давления или расхода до и после рассматриваемого узла, т.е.

для активного узла с КС:

$$a_{kk} = 1/h_{k-1} + 1/h_k + 3\sigma(h_{k-1} + h_k)/8,$$

$$g_k = h_{k-1}\sigma(3P_k(x-0) + P_{k-1})/8 + h_k\sigma(3P_k(x+0) + P_{k+1})/8,$$

а для активного узла с источником:

$$a_{k(k-1)} = -1/h_{k-1} + 3\sigma_{k-1}h_{k-1}/8,$$

$$a_{kk} = 1/h_{k-1} + 1/h_k + 3(\sigma_{k-1}h_{k-1} + \sigma_k h_k)/8,$$

$$a_{k(k+1)} = -1/h_k + 3\sigma_k h_k/8,$$

где значения параметров $\sigma_{k-1} = \lambda|q^{(n)}(x-0)|/d$, $\sigma_k = \lambda|q^{(n)}(x+0)|/d$.

4. Постановка и методы решения задачи для ГТС или ЕСГ в целом

Балансовые модели для сети газопроводов произвольной конфигурации можно создавать, аналогично, изложенному выше. Для этого достаточно указать способы построения конечных объемов, соответствующим узлам соединения магистральных газопроводов.

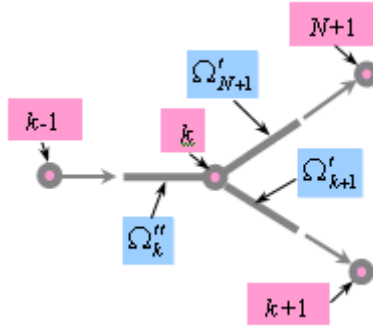


рис. 1. Узел k сети газопровода

В частности (см. рис. 1), для узла k сети газопровода, где соединяются три магистрали (ветви) конечный объем можно определить соотношением $\tilde{\Omega}_k = \Omega''_{k-1} \cup \Omega'_k \cup \Omega'_{N+1}$, $k = \overline{1, N}$. Тогда соответствующее балансовое уравнение для конечного объема $\tilde{\Omega}_k$ вокруг узла k будет определяться следующими ненулевыми значениями элементов матрицы A и вектора правой части G

$$a_{k(k-1)} = -1/h_k + 3\sigma_k h_k / 8,$$

$$a_{kk} = 1/h_{k-1} + 1/h_k + 1/h_{N+1} + 3(\sigma_k h_{k-1} + \sigma_k h_k + \sigma_{N+1} h_{N+1}) / 8,$$

$$a_{k(k+1)} = -1/h_k + 3\sigma_{k+1} h_k / 8,$$

$$a_{k(N+1)} = -1/h_{N+1} + 3\sigma_{N+1} h_{N+1} / 8,$$

$$g_k = h_{k-1}(3\sigma P_k + \sigma P_{k-1})/8 + h_k(3\sigma_k P_k + \sigma_{k+1} P_{k+1})/8 + h_{N+1}(3\sigma_k P_k + \sigma_{N+1} P_{N+1})/8.$$

Для произвольной конфигурации ГТС, вокруг каждого узла, где соединяются три и более магистральных газопровода, аналогичным образом строится конечный объем (звездообразный) и вычисляются соответствующие ненулевые элементы A и G .

Ясно, что структура матрицы A будет определяться порядком нумерации узлов сеточной аппроксимации на магистральных ветвях сети газопроводов ГТС, и возникает необходимость выбора оптимального порядка нумерации, обеспечивающего наибольшую эффективность балансовых математических моделей. Иначе говоря, узлы аппроксимации нужно пронумеровать так, чтобы структура матрицы A обеспечивала возможность декомпозиции вычислительной процедуры, обеспечивающей минимальные затраты времени и объема вычислений. Для достижения этой цели можно построить ориентированный граф с множеством вершин и ребер, соответствующим узлам и ветвям, рассматриваемой ГТС. Для структурной декомпозиции воспользоваться эвристическими методами параллельных и вложенных сечений с нумерацией узлов согласно обратному алгоритму Катхилла-Макки (см. [6]). Обычно структура ГТС отличается наличием сложных подсистем с вложенными контурами, соединенные вытянутыми по протяженности (возможно древовидными) сетями газопроводов с малой шириной вдоль полосы протяжения. Для таких систем изложенные методы обеспечивают возможность представления A в виде согласованно упорядоченной блочной матрицы с профильной стреловидной структурой

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix}
\mathbf{D}_R^1 & 0 & \dots & 0 & \mathbf{H}_1 \\
0 & \mathbf{D}_R^2 & \dots & 0 & \mathbf{H}_2 \\
\vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\
0 & 0 & \dots & \mathbf{D}_R^m & \mathbf{H}_m \\
\mathbf{H}_1^T & \mathbf{H}_2^T & \dots & \mathbf{H}_m^T & \mathbf{D}_B
\end{pmatrix}$$

рис. 2. структура матрицы $\mathbf{A}$

Таким образом, матрица $\mathbf{A}$ имеет следующее представление

$$(9) \quad \mathbf{A} = \begin{pmatrix} \mathbf{D}_R & \mathbf{H} \\ \mathbf{H}^T & \mathbf{D}_B \end{pmatrix}, \mathbf{D}_R = \text{diag}(\mathbf{D}_R^1, \dots, \mathbf{D}_R^m),$$

где матрицы $\mathbf{D}_R^i, i = \overline{1, m}$, $\mathbf{D}_B$ и $\mathbf{D}_B^i, i = \overline{1, m}$ – обычные или блочные тридиагональные, если соответствующая ветвь газопровода однопоточная или многопоточная, $\mathbf{H} = (\mathbf{H}_1, \mathbf{H}_2, \dots, \mathbf{H}_m)^T$ и $\mathbf{H}^T = (\mathbf{H}_1^T, \mathbf{H}_2^T, \dots, \mathbf{H}_m^T)$ – разреженные коммутативные блочные матрицы связей (некоторые блоки могут быть нулевыми). При этом соответствующая структурная декомпозиция и нумерация узлов определяются соотношениями $\Omega = (\Omega_R = \Omega_1 \cup \Omega_2 \cup \dots \cup \Omega_m) \cup \Omega_B$ и

$$\begin{aligned}
I(\Omega) = & \left\{ \underbrace{0, \dots, N_1}_{I(\Omega_1)}, \underbrace{N_1+1, \dots, N_1+N_2}_{I(\Omega_2)}, \dots, \underbrace{1+\sum_{i=1}^{m-1} N_i, \dots, \sum_{i=1}^m N_i}_{I(\Omega_m)}, \dots, \underbrace{1+\sum_{i=1}^m N_i, \dots, N_B + \sum_{i=1}^m N_i}_{I(\Omega_B)} \right\}, \\
I(\Omega_i) = & \{N_{i-1}+1, \dots, N_{i-1}+N_R^i, N_{i-1}+N_R^i+1, \dots, N_{i-1}+N_R^i+N_B^i\}, \\
N_0 = & 0, \quad |I(\Omega_i)| = N_i, \quad i = \overline{1, m}.
\end{aligned}
\tag{10}$$

где I определяет нумерацию узлов, индекс B определяет нечетный узел(участок), R - четный.

Необходимо отметить, что блочно-тридиагональное представление (9) матрицы A является наиболее эффективной при моделировании многониточных коридоров магистральных газопроводов с перемычками.

В действительности для ГТС с любой сложностью конфигурации, соответствующая матрица A может быть представлена в аналогичной (9) блочно-диагональной форме. Может измениться лишь число, расположение и тип вложенных блоков.

5. Блочное распараллеливание вычислений

В соответствии с рекомендациями [1] для решения уравнения $AP=F$ на n -м временном слое целесообразно использовать метод верхней релаксации по следующей схеме

$$\begin{aligned}
D_R P_R^{(2s-1)} &= \omega(F_R - H P_B^{(2s)}) + (1-\omega) D_R P_R^{(2s-2)}, \\
D_B P_B^{(2s)} &= \omega(F_B - H^T P_R^{(2s-1)}) + (1-\omega) D_B P_B^{(2s-2)},
\end{aligned}
\tag{11}$$

где $1 < \omega < 2/(1+\delta)$ – параметр релаксации (δ – константа), верхние индексы $(s+1)$ и $(2s)$ соответствуют номерам итераций по пространственной координате. Причем процедуры вычислений по первой и второй строкам (10) производятся поочередно только на нечетных и четных итерациях, соответственно.

Если матрица A имеет вид (9), то многоуровневая реализация метода реализуется согласно вычислительной схеме с

тремя уровнями иерархии. На верхнем уровне иерархии по заданному начальному приближению $P^{(0)}_B$ и $D_R P^{(1)}_R = \omega(F_R - H P^{(0)}_B) + (1-\omega)D_R P^{(0)}_R$ производится первая (нечетная) итерация и определяется $P^{(1)}_R$. Затем производится вторая (четная) итерация $D_R P^{(2)}_B = \omega(F_B - H^T P^{(1)}_R) + (1-\omega)D_B P^{(0)}_B$ и определяется $P^{(2)}_B$. Следующие парные итерации ($s:=s+1$) производятся, аналогичным способом, если выполняется условие абсолютной нормы $\|P^{(2s+1)} - P^{(2s-1)}\| > \varepsilon$. Реализация первой итерации $D_R P^{(1)}_R = \omega(F_R - H P^{(0)}_B) + (1-\omega)D_R P^{(0)}_R$ и последующих нечетных итераций, т.е. $2s+1, s > 1$, состоят из аналогичных вложенных итерационных процедур для решения подзадач среднего (второго) уровня

$$\begin{pmatrix} \mathbf{D}_R^i & \mathbf{H}_i \\ \mathbf{H}_i^T & \mathbf{D}_B^i \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \mathbf{P}_R^i \\ \mathbf{P}_B^i \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \mathbf{F}_R^i \\ \mathbf{F}_B^i \end{pmatrix}, i = \overline{1, m}.$$

Для этого с использованием формул (11) сначала определяются решения $P^{(i)}_B, i = \overline{1, m}$ векторных уравнений $D^i_B P^i_B = F^i_B - H^T_i P^i_R, i = \overline{1, m}$. Затем при этих фиксированных значениях $P^{(i)}_B, i = \overline{1, m}$ определяются решения $P^i_R, i = \overline{1, m}$ подзадач нижнего (третьего) уровня иерархии, т.е. векторных уравнений $D^i_R P^i_R = F^i_R - H_i P^i_B, i = \overline{1, m}$. Наконец, определяется вектор $P^{(2s+1)} = ((P^1_R, P^2_R)^{(2s+1)}, (P^1_B, P^2_B, P^3_B)^{(2s)})^T, s = 1, 2, \dots$, с использованием которого можно производить следующую итерацию (положив $s:=s+1$) для решения уравнения $AP^{(2s+1)} = F$ на верхнем уровне. Таким образом, основной процесс вычислений состоит из трех вложенных идентичных процедур. Для однониточных и многониточных ветвей ГТС с обычной и блочной тридиагональными структурами для решения балансовых уравнений на любом уровне иерархии можно воспользоваться простым и очень эффективным методом прогонки.

Для повышения точности и эффективности предлагаемого подхода без значительного измельчения сетки (без увеличения размерности балансовых уравнений) необходимо воспользоваться многосеточными методами [5], основанные на схеме Р.П. Федоренко [1,2]. В частности, распараллеленным вариантом

универсальной многосеточной технологии [4] ($Y_M T$) для одномерных по пространственной координате задач моделирования [3].

Базовый алгоритм балансового моделирования состоит из следующих этапов: 1) построение сетки $\Omega = (\Omega_R = \Omega_1 \cup \Omega_2 \cup \dots \cup \Omega_m) \cup \Omega_B$ с оптимальным упорядочением узлов (10), 2) конечно-объемная (балансовая) аппроксимация краевой задачи на построенной сетке и соответствующей, рассматриваемой ГТС или ЕСГ в целом, 3) построение и приведении сеточных уравнений к виду упорядочение $AP = F$, 4) решение системы уравнений $AP = F$ с многоуровневым распараллеливанием вычислений.

6. Многосеточная схема распараллеливания вычислений

Если числа $N_R^i, i = \overline{1, m}$ и $N_B^i, i = \overline{1, m}$ выбраны кратно трем, можно построить иерархическую многосеточную структуру для распараллеливания вычислений, представленную на рис. 2. Множество сеточных точек балансовой аппроксимации любой ГТС представляется как объединение множества узлов и границ конечных объемов линейных участков, т.е. нулевой уровень грубости [3]

$$\Omega(0,1) = \Omega^v(0,1) \cup \Omega^f(0,1);$$

$$\Omega^v(0,1) = \{x_k^v : x_k^v \in \Omega, h_k = x_{k+1}^v - x_k^v, k = \overline{0, N};$$

$$\Omega^f(0,1) = \{x_k^f : x_k^f = 0,5(x_k^v + x_{k+1}^v), k = \overline{1, N},$$

где N – количество точек разбиения.

Исходную сетку $\Omega(0,1)$ представим как объединение трех более грубых и не пересекающихся сеток первого уровня, т.е.

$$\Omega(0,1) = \bigcup_{\alpha=1}^3 \Omega(1, \alpha), \quad \Omega(1, \alpha) \cap \Omega(1, \beta) = \emptyset, \quad \alpha \neq \beta. \text{ Далее}$$

рекуррентным способом каждая из сеток $\Omega(1, \alpha), \alpha = \overline{1, 3}$, рас-

считается как исходная для сеток $\Omega(2, \alpha), \alpha = 1, \dots, 3^2$, а полученные девять еще более грубых сеток образуют второй уровень т.д. Построение грубых сеток заключается в удалении двух точек из Ω^v и Ω^f , как показано на рис. 3. Построенная таким образом иерархическая многосеточная структура с тремя уровнями грубых сеток будет иметь вид, представленный на рис. 4.

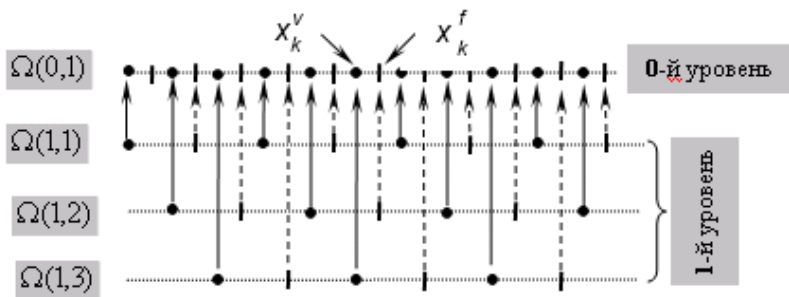


Рис. 3. Построение грубых сеток

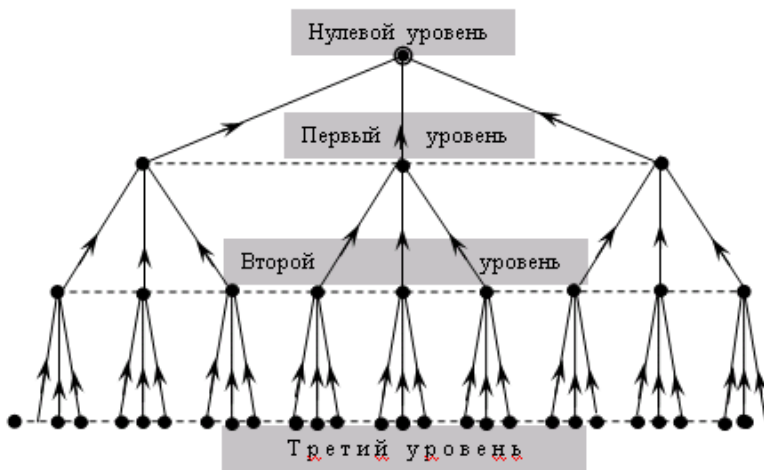


Рис. 4. Многосеточная структура

Многосеточная схема иерархических вычислений может быть организована следующим образом. Исходные системы уравнений типа (7) или (8), соответствующие рассматриваемой ГТС или ЕСГ, заменой переменных $\mathbf{P} = \hat{\mathbf{P}} + \mathbf{U}$ преобразуются к

$$(7') \quad \left(\frac{1}{\Delta t}C + B\right)(\hat{\mathbf{P}} + \mathbf{U})^{(n+1)} = \frac{1}{\Delta t}C\hat{\mathbf{P}}^{(n)} \Rightarrow \left(\frac{1}{\Delta t}C + B\right)\mathbf{U}^{(n+1)} = \frac{1}{\Delta t}C\hat{\mathbf{P}}^{(n)} - \left(\frac{1}{\Delta t}C + B\right)\hat{\mathbf{P}}^{(n+1)},$$

$$(8') \quad \left(\frac{1}{\Delta t}C + B\right)(\hat{\mathbf{P}} + \mathbf{U})^{(n+1)} = \frac{1}{\Delta t}C\hat{\mathbf{P}}^{(n)} \Rightarrow \left(\frac{1}{\Delta t}C + B\right)\mathbf{U}^{(n+1)} = \frac{1}{\Delta t}C\mathbf{P} - \left(\frac{1}{\Delta t}C + B\right)\hat{\mathbf{P}}^{(n+1)}.$$

С учетом граничных условий типа (3), преобразованных аналогичным образом, системы (7') или (8') можно преобразовать и получить систему уравнений нулевого уровня

$$(11) \quad \hat{\mathbf{A}}_0 \mathbf{U}_0 = \mathbf{J}_0, \quad \mathbf{J}_0 = (J_1, \dots, J_N)^T, \quad \mathbf{U}_0 = (u_1, \dots, u_N)^T,$$

где матрица $\hat{\mathbf{A}}_0$ имеет характерную блочно-стреловидную структуру, приведенную выше. Системы уравнений первого, второго и т.д. уровней строятся согласно схемам, представленным на рис. 3 и 4. Для трехуровневой многосеточной структуры уравнения, соответствующие узлам сетки третьего уровня могут быть построены согласно схеме на рис. 5, т.е.

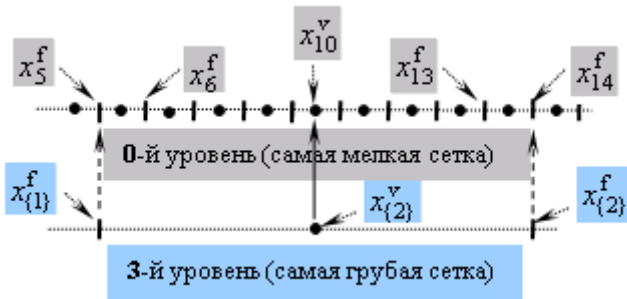


Рис. 5. Построение конечных объемов на грубых сетках.

где $x_{\{2\}}^y$ определяет соответствующую узлу $\{2\}$ строку матрицы $\hat{\mathbf{A}}_3$.

Интеграл $J_{\{2\}}^{L=3}$ в правой части уравнения, соответствующего конечному объему $[x_{\{1\}}^f, x_{\{2\}}^f] \equiv [x_5^f, x_{14}^f]$ на грубой сетке третьего уровня должен вычисляться как сумма интегралов по девяти конечным объемам на самой мелкой сетке нулевого уровня, поскольку $[x_{\{1\}}^f, x_{\{2\}}^f] \equiv [x_5^f, x_{14}^f] = [x_5^f, x_6^f] \cup [x_6^f, x_7^f] \cup \dots \cup [x_{12}^f, x_{13}^f] \cup [x_{13}^f, x_{14}^f]$

Строка матрицы $\hat{\mathbf{A}}_3$, соответствующая конечному объему $[x_{\{1\}}^f, x_{\{2\}}^f]$, вычисляется непосредственно на грубой сетке третьего уровня обычным способом. Аналогичным образом могут быть построены системы уравнений для всех уровней

$$(12) \quad \hat{\mathbf{A}}_L \mathbf{U}_L = \mathbf{J}_L, \mathbf{J}_L = (J_1^L, \dots, J_{N_L}^L)^T, \mathbf{U}_L = (u_1^L, \dots, u_{N_L}^L)^T, \\ L = 1, \dots, L^+.$$

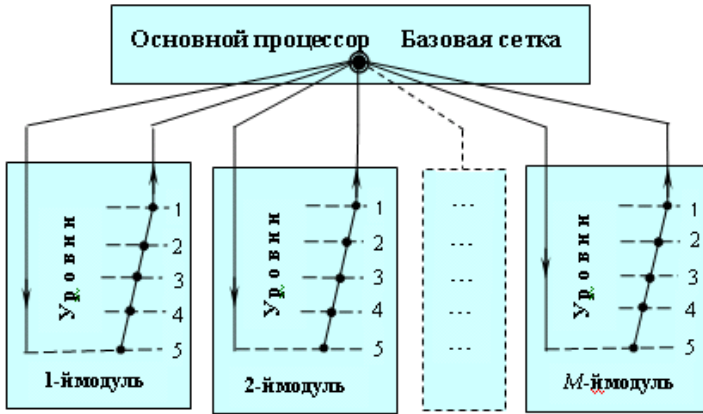


Рис. 6. Схема распараллеливания на грубых сетках.

где L^+ – номер уровня с самой грубой сеткой. Многосеточные итерации производятся согласно схеме на рис. 6. Компоненты

вектора U_L , вычисленные на грубых сетках, добавляются к соответствующим компонентам вектора приближенного решения $\hat{\mathbf{P}}$, полученного на предыдущем шаге итерационной процедуры.

Если временем пересылки данных между основным процессором и процессорными модулями можно пренебречь, то асимптотические значения ускорения $S_M = T(1)/T(M)$, где $T(1)$ и $T(M)$ – затраты времени при использовании одного процессора и M процессоров, и эффективности $E_M = S_M/M$, согласно [4] определяются соотношениями

$$S_M = M - (M - 1)T_0 / \sum_{l=1}^{L^+} T_L, \quad E_M = 1 - (M - 1)T_0 / M \sum_{l=1}^{L^+} T_L,$$

где T_0 и T_L – затраты времени на нулевом и L -м уровнях. Ускорение и эффективность могут быть улучшены, если в процессе решения задачи результаты вычислений на грубых сетках первого уровня принять как базовые, которые принято называть динамическими [4], а пилообразный динамический цикл выполнять по схеме, представленной на рис. 7.

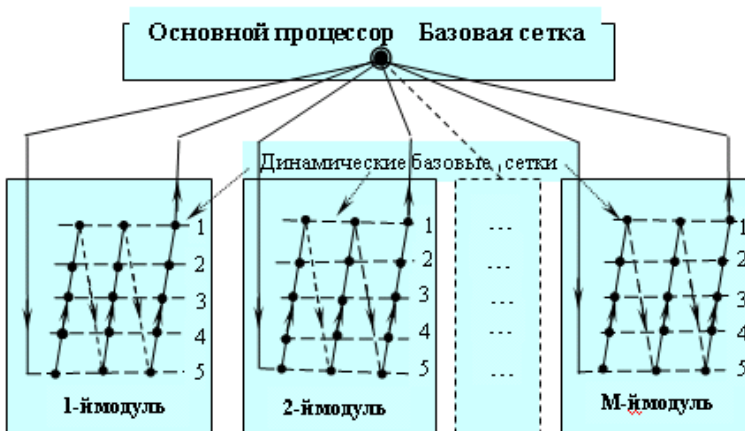


Рис. 7. Динамическая схема распараллеливания на грубых сетках

Для конкретных ГТС или ЕСГ в целом пилообразная многосеточная схема вычислений с динамическим циклом используется для каждого уровня $1 < L \leq L^+$, начиная с самых грубых сеток на уровне L^+ , т.е., согласно рис. 7, если $L^+ = 5$. Другими словами, решаются соответствующие системы уравнений вида (12) для любой грубой сетки $\Omega(L,1)$, $\Omega(L,2)$ и $\Omega(L,3)$, если $1 < L \leq L^+$.

Таким образом, для каждого временного слоя балансовые модели ГТС и ЕСГ в целом определяются решениями уравнений вида (12), а сам процесс вычислений состоит из $L^+ + 1$ уровней иерархии многосеточной схемы. На любом уровне многосеточной схемы для всех грубых сеток этого уровня иерархии процесс вычислений производится с использованием циклической схемы (10) согласно структуре разбиения матрицы $\hat{\mathbf{A}}_0$, т.е. $\mathbf{D}_R^i, i = \overline{1, m}$, $\mathbf{D}_B$ и $\mathbf{D}_B^i, i = \overline{1, m}$. Следовательно, каждый такой фрагмент внутренней процедуры вычислений, в свою очередь, состоит из трех уровней иерархии блочных циклических итераций вида (10).

Сходимость многоуровневых вычислений при балансовых способах моделирования нестационарных потоков газа в сетях газопроводов любой сложности определяется сходимостью решений последовательности линейных систем уравнений по пространственным координатам при фиксированных значениях $\sigma = 2\lambda |q^{(n)}|/d, n=1,2,\dots$ на каждом временном слое. Многократные вычислительные эксперименты на модельных задачах для сложных сетей газопроводов подтверждают сходимость этих последовательностей к обобщенному решению нелинейной системы. Однако строгое доказательство сходимости этой последовательности требует дополнительных исследований.

7. Заключение

Основными достоинствами балансовых моделей распределения давления и потоков газа в сетях газопроводов произвольной конфигурации является их предельная простота и универсальность. Эти особенности в наибольшей степени проявляются при учете структурных особенностей сетей газопроводов любой сложности и соответствующих сеточных аппроксимаций распределения давления и потоков газа в них с точностью, практически определяемой погрешностью исходных данных. Простота и универсальность таких моделей проявляется также при учете влияния управляющих воздействий в промежуточных узлах, где расположены КС и другие объекты (источники, ПХГ, буферные и др. потребители) с регулируемыми подачами и отборами газа.

Использование внешних иерархических многосеточных итераций с пилообразным динамическим циклом на всех грубых сетках каждого уровня $L : 1 < L \leq L^+$ в сочетании циклическими внутренними итерациями (10) обеспечивает почти не улучшаемые показатели эффективности предлагаемых вычислительных методов моделирования.

Балансовые модели нестационарных режимов течения газа в сетях газопроводов произвольной конфигурации предоставляют возможность решения основных задач диспетчерского управления ГТС и ЕСГ в целом в наиболее общей и актуальной постановке.

литература

1. ФЕДОРЕНКО Р.П. *Релаксационный метод решения разностных эллиптических уравнений* // ЖВМ и МФ. 1961. 1, № 5. 992-927.
2. ФЕДОРЕНКО Р.П. *Итерационное решение разностных эллиптических уравнений* // УМН. 1964. 28, вып. 2.
3. МАРТЫНЕНКО С.И. *Универсальная многосеточная технология для численного решения дифференциальных уравнений*

в частных производных на структурированных сетках // Вычислительные методы и программирование. 2000. 1, № 1. 83-102.

4. МАРТЫНЕНКО С.И. *Распараллеливание универсальной многосеточной технологии // Вычислительные методы и программирование. 2003. 4, № 1. 49-54.*
5. HACKBUSCH W. *Multi-grid Methods and Applications. Berlin, 1985.*
6. ДЖОРДЖ А., ЛЮ ДЖ. *Численное решение больших разреженных систем уравнений М.: Мир, 1984.*

MULTIGRID BALANCE MODELS OF UNSTEADY FLOWS IN COMPLEX GAS TRANSPORTATION SYSTEMS

Atlas Akhmetzyanov, Institute of Control Sciences, RAS, Moscow, Cand. Eng. Sc. (Moscow, Profsoyuznaya st., 65, (495) 334-90-30, awa@ipu.ru).

Sergey Spiridonov, Institute of Control Sciences, RAS, Moscow (spirid@ipu.ru).

Anton Salnikov, Institute of Control Sciences, RAS, Moscow (salnikov@ipu.ru).

Abstract: The paper describes multigrid variants for the hierarchical modeling methods of a flow distribution to optimize unsteady conditions of gas transport at various levels of dispatcher control of the Unified Gas Supply System of Russia. The multigrid scheme based on the relaxation scheme by R. P. Fedorenko is used to increase the accuracy of calculations of multilevel methods for each level of the hierarchy of calculations. The universality of technology is determined by the ease of constructing multigrid structure and transition operators that provides highly accurate discretisation on coarse grids without the prior smoothing and interpolation inherent in the classical multigrid methods. The universal multigrid tech-

nique in the finite-volume discretization is suitable for objects described by equations with discontinuous and nonlinear coefficients and right members.

Keywords: multigrid method, balance model, unsteady flow, gas transportation.