АКАДЕМИЯ НАУК СССР СИБИРСКОЕ ОТДЕЛЕНИЕ

АВТОМЕТРИЯ

<u>№</u>3

1990

ЧИСЛЕННОЕ МОДЕЛИРОВАНИЕ ПРОЦЕССОВ В ПОЛУПРОВОДНИКОВЫХ ПРИБОРАХ

УДК 519.63

н. А. КУДРЯШОВ, С. С. КУЧЕРЕНКО, Ю. И. СЫЦЬКО (Москва)

ПРИМЕНЕНИЕ МЕТОДА ПРЯМЫХ ДЛЯ РЕШЕНИЯ ЗАДАЧ ТЕОРИИ ПОЛУПРОВОДНИКОВЫХ ПРИБОРОВ

Введение. При проектировании различных устройств в микроэлектронике возникает ряд задач, которые могут быть решены методами математического моделирования электрофизических процессов в полупроводниковых структурах. Как правило, при математическом моделировании процессов в полупроводниках используется диффузионпо-дрейфовая модель, состоящая из уравнений непрерывности для подвижных посителей заряда и уравпения Пуассона для потенциала. Эта система, называемая фундаментальной (ФСУ), является нелинейной системой уравнений в частных производных, поэтому аналитические решения задач с ФСУ возможны только в случае специальных краевых условий. В этой связи для математического моделирования полупроводниковых устройств в последние годы интенсивно развиваются числепные методы решения ФСУ. Нанболее эффективными здесь оказываются неявные разностные схемы. При этом решение пелинейной системы алгебраических уравнений, полученной в результате разностной аппроксимации ФСУ, проводится либо итерационным методом Гуммеля [1, 2], суть которого состоит в поочередном решении на каждом временном слое разпостных аналогов уравнения Пуассона и уравнений пепрерывности, либо итерационным методом Пьютопа [3, 4], когда системы разностных уравнений решаются совместно. Как показывает численный эксперимент, при расчете структур в режиме высокого уровня инжекции (больших приложенных напряжений) первый метод имеет низкую скорость сходимости. Недостатком второго метода являются большие вычислительные затраты на каждом шаге интегрирования и сильная зависимость скорости сходимости от выбора начального приближения потенциала и концентраций носителей заряда. Основная трудность, возникающая при решении ФСУ численными методами, связана с наличием малого параметра при старших производных в уравнения Пуассона. Данное обстоятельство приводит к плохой обусловленности матрицы Якоби, соответствующей ФСУ. В теории ислинейных обыкповенных дифференциальных уравнений для решения задач с плохо обусловленными матрицами Якоби (так пазываемые жесткие задачи) разработаны эффективные L-устойчивые и жесткоустойчивые методы. Применяя метод прямых [5] для решения нестационарных задач с ФСУ, смешанную задачу можно свести к задаче Коши для системы дифференциально-алгебраических уравнений (ДАУ) и использовать при се решении L- и жесткоустойчивые методы. Такой подход был применен в [6] при расчете переходных процессов в двумерных МДП-структурах. Решение задачи Коши проводилось двухшаговым L-устойчивым методом второго порядка точности. Использование в качестве неизвестных функций

© 1990 Кудряшов Н. А., Кучеренко С. С., Сыцько Ю. И.

80

квазипотенциалов Ферми несколько ухудшило эффективность метода, порешения полученной из ФСУ системы дифференциально-алгебраических уравнений. На примере решения одномерных задач показана эффективность предложенной методики.

Математическая постановка и алгоритм решения. Динамика носителей заряда в полупроводниковых структурах в предположении справедливости статистики Больцмана в одномерном случае описывается следующей системой уравнений:

$$\partial n/\partial t = -\partial j_n/\partial x - R(p, n) + G(x, t); \partial p/\partial t = -\partial j_p/\partial x - R(p, n) + G(x, t); 0 = \varkappa^2 \partial^2 \varphi / \partial x^2 + (p - n + N(x)); j_n = -\mu_n (\partial n/\partial x - n\partial \varphi / \partial x); j_p = -\mu_p (\partial p/\partial x + p\partial \varphi / \partial x); R(n, p) = (pn - n_e^2) (1/(\tau_p (n + n_e) + \tau_n (p + n_e)) + c_n n + c_p p).$$

$$(1)$$

Здесь n, p — плотности электронов и дырок; φ — потенциал электрическо-го поля; N — концентрация иопизованных примесей; j_n, j_p — плотности потоков электронов и дырок; μ_n , μ_p — их подвижности; R(n, p), G(x, t) скорости рекомбинации и генерации носителей; n_e — собственная концентрация носителей заряда; τ_n, τ_p — время жизни носителей в модели Шокли — Рида; c_n, c_p — коэффициенты оже-рекомбинации.

Система (1) записана в безразмерном виде. Использовалась следующая пормпровка:

$$n'/N_0 = n, p'/N_0 = p, \phi'/\phi_r = \phi,$$

 $x'/L_0 = x, t'/t_0 = t, \mu'_{n,p}/\mu_0 = \mu_{n,p},$

где $N_0 = \max[N(x)]; \ \varphi_T = kT/e$ — тенловой потенциал; L_0 — характерный размер рассматриваемой структуры; $t_0 = L_0^2 / \mu_0 \varphi_T$, $\mu_0 = \min(\mu_p, \mu_n)$; иптрихи относятся к размерным величинам. При выбранной нормировке параметр х равен l_D/L_0 , $l_D = (\varepsilon \varepsilon_0 \varphi_T / e N_0)^{1/2}$ — дебаевская длина экраниронарамстр и рабон об 26, тр. (сосут ото) – дособлат длям опринаро вания. Для практически используемых полупроводниковых устройств значение к находится в пределах $10^{-8} - 10^{-3}$ (для кремниевой структу-ры дляной 100 мкм с $N_0 = 10^{18}$ см⁻³, $\varkappa = 4 \cdot 10^{-5}$).

Рассматривается полупроводниковая структура с заданным распределением концентрации легирующей примеси N(x). Контакты преднолагаются омическими. В этом случае значения концентраций носителей на границе p^r, n^r определяются по формуле

$$p^{r} = -N/2 + (N^{2}/4 + n_{e}^{2})^{1/2}, \quad n^{r} = n_{e}^{2}/p^{r}, \quad (2)$$

условия на потенциал имеют вид

$$\varphi(0, t) = 0, \ \varphi(1, t) = U_0(t) + \Delta \varphi,$$
(3)

где $U_0(t)$ – заданное виешнее напряжение; $\Delta \phi$ – встроенный потенциал. Начальное условие задается аналитически по приближенным формулам либо предварительно находится методом установления из решения задачи (1) – (3) при постоянном $U_0 = U_0(0)$.

Для численного решения задачи, описываемой системой (1) с соответствующими граничными (2), (3) я начальными условиями, используем метод прямых [5]. На отрезке [0, 1] введем перавномерную про-странственную сетку с узлами $\{x_i\}, i = 0, 1, ..., N, N+1$. Шаги этой сетки обозначим $h_i = x_{i+1} - x_i, \ \hbar_i = (h_{i+1} + h_i)/2$. Определим значения 6 Автометрия № 3, 1990 г.

соточных функций $\{\varphi_i(t)\} = \{\varphi(x_i, t)\}, \{n_i(t)\} = \{n(x_i, t)\}, \{p_i(t)\} =$ $= \{p(x_i, t)\}.$

После перехода от дифференциальных операторов в правой части (1) к их разностным аналогам рассматриваемая краевая задача сводится к решению задачи Коши

$$d\mathbf{Y}/dt = \mathbf{F}(\mathbf{W}, t), \ \mathbf{Y}(t=0) = \mathbf{Y}_0, \tag{4}$$

где

$$Y = \{Y_j\}, Y_j = 0, Y_{j+1} = n_i, Y_{j+2} = p_i, i = 1, 2, ..., N, j = 3i; W = \{W_j\}, W_j = \varphi_i, W_{j+1} = n_i, W_{j+2} = p_i, i = 0, 1, ..., N+1;$$

Y₀ соответствует начальным условиям исходной задачи; F — вектор конечно-разностной аппроксимации правых частей системы (1). Вид F будет конкретизирован далее.

Применение для решения системы ДАУ (4) традиционных методов (тина Рупге - Кутта, Адамса и т. п.) оказывается неэффективным в силу жесткости рассматриваемой системы. Одним из паиболее эффективных методов решения системы жестких ДАУ является метод Гира [8]. Данный метод относится к классу линейных многошаговых методов типа предиктор-корректор. Применение данного метода позволяет выбирать величипу шага интегрирования т и порядок метода (до пятого включительно) из условия минимизации вычислительных процедур на шаге т при заданной ошибке. Алгоритм метода Гира реализован в программе STIFF [9], модификация которой использовалась для решения задачи (4). Шаг коррекции в программе STIFF рассчитывается методом Ньютона — Рафсона. Получаемая при этом система линейных алгебраических уравнений решается с помощью модифицированного для лепточных матриц метода исключений Гаусса.

Анпроксимация пространственных производных. Важным моментом при численном решении задачи (4) является аппроксимация дифференциальных операторов в правой части системы (1). Исследовались четыре вида разпостной аппроксимации уравнения непрерывности. Применение интегроинтерполяционного метода приводит к следующей аппроксимации производной от цлотности потока электронной компоненты (для дырочной аналогично);

$$(\partial j_n/\partial x)_i \sim ((j_n)_{i+1/2} - (j_n)_{i-1/2})/\hbar_i.$$
 (5)

При простейшей центрально-разностной аппроксимации для $(j_n)_{i \in 1/2}$ получается выражение

$$(j_n)_{i+1/2} = (\mu_n)_{i+1/2} \left(E^+(z_{i+1/2}) n_{i+1} - E^-(z_{i+1/2}) n_i \right) / h_i; \tag{6}$$

$$E^{\pm}(z) = \mathbf{1} \pm z; \tag{7}$$

$$z_{i+1/2} = \frac{1}{2h_i} (\frac{\partial \varphi}{\partial x})_{i+1/2} \sim \frac{1}{2} (\varphi_{i+1} - \varphi_i). \tag{8}$$

Как известно [10], монотонность схем с аппроксимацией (6), (7) нару-шается при $z^* > 1, z^* = \max_i |z_{i+1/2}|$, что для большинства практически

важных задач приводит к очень жесткому ограничению на величину шага дискретизации по пространству.

Разностные аппроксимации, сохраняющие свойство мопотонности при расчетах на грубых сетках, т. е. сетках, содержащих относительно неболыпое количество узлов, были предложены в [11, 12]. Они получены на основе применения интегроинтерполяционного метода к разным формам записи выражений для потоков и имеют следующий вид:

$$E^{\pm}(z) = \pm 2z/(1 - \exp(\mp 2z)); \qquad (9)$$

$$E^{\pm}(z) = \exp(\pm z); \tag{10}$$

$$E^{\pm}(z) = 2/(1 + \exp(\mp 2z)), \qquad (11)$$

82

Таблица 1

Результаты расчетов и вычислительные затраты на сетке с числом узлов 12

ĀΦ	P/10 ¹⁰ , cm ⁻³	N/1016, см ⁻⁸	<i>ј</i> , Л/см²	m _o	<i>m</i> 1	m_2
(9) (10) (11) « Г »	2,14 2,14 2,14 2,14 2,18	2,66 2,66 2,65 2,65 2,61	197,5 198,5 195,7 148,8	$\begin{array}{c} 53\\ 46\\ 60\end{array}$	108 80 143	18 16 26

Таблица 2

Результаты расчетов и вычислительные затраты на сетке с числом узлов 48

ΦA	$P/10^{16}$, Cm^{-3}	$N/10^{18}$, cm ⁻³	j, А/см ²	mo	mı	m					
(7) (9) (10) (11) (12) «Γ»	1,85 2,13 2,13 2,13 2,13 2,18 2,17	2,37 2,67 2,67 2,67 2,73 2,62	132,6 168,3 168,3 167,8 175,7 140,5	98 58 58 61 76	249 114 121 105 166	31 20 17 22 20					

Аппроксимация (9) получила широкое распространение и известна как аппроксимация Шарфеттера — Гуммеля. Недостатком аппроксимационных функций (АФ) (9) — (11) является необходимость вычислений экспонент, что замедляет процесс счета. Для сравнения с эффективностью анпроксимаций (9)—(11) была рассмотрена не требующая вычисления экспонент АФ, обладающая свойством монотонности и совпадающая при $z \rightarrow 0$ с АФ (7) с точностью $O(z^2)$:

$$E^{\pm}(z) = (1 \pm (z + z^{3}/6)) / (1 + z^{2}/2 + |z^{3}|/6).$$
(12)

В уравнении Пуассона дифференциальный оператор аппроксимировался следующим образом:

$$(\partial^2 \varphi / \partial x^2)_i \sim ((\varphi_{i+1} - \varphi_i) / h_{i+1} - (\varphi_i - \varphi_{i-1}) / h_i) / h_i.$$

Примеры расчетов. Приведем результаты численных расчетов для тестовой диодной структуры [10]. Длина структуры $L_0 - 2$ мкм, глубина залегания p - n-перехода $x_B = 1$ мкм, распределение примеси N(x)задавалось формулой

$$N(x) = c_E \exp(-(x/L_0)^2) - c_B,$$

 $c_{\rm E} = 5 \cdot 10^{20}$ см⁻³, $c_{\rm B} = 5 \cdot 10^{17}$ см⁻³, параметр L_0 выбирался из условия $N(x_{\rm E}) = 0$. К структуре было приложено напряжение $U_0 = 0.7$ В (прямое смещение). Параметры в выражения для скорости рекомбинации по модели Шокли — Рида $\tau_n = 2 \cdot 10^{-10}$ с, $\tau_p = 10^{-10}$ с. Расчеты проводились на последовательности неравномерных сеток, построенных аналогич-но [10]. В отличие от [10] μ_n и μ_p считались константами, что привело к некоторому количественному расхождению результатов расчетов [10] и данной работы. Поскольку рассматривалась стационарная задача, изложенный метод применялся как метод установления. Результаты расчетов методом прямых представлены в табл. 1, 2. В них приведены значения p, n в точке $x_{\rm E} = 1$ мкм, плотность тока j, а также вычислительные затраты: то соличество шагов по времени до достижения установившегося режима; m₁, m₂ — количество вычислений правой части F и матрицы Якоби дF/дY для разных видов АФ. Из табл. 1 видно,

что среди АФ

6* 83



Рис. 1. Распределение концентрации n (сплошные липии) и p (итриховые линии) на моменты времени:

I - t = 10 нс; 2 - t = 0,1 мкс при $G = 4 \cdot 10^{23}$ см⁻³с⁻¹; σ . несмещенный двод $U_0 = 0$; $\delta =$ приложено запирающее напряжение $U_0 = 5$ В

(9)—(11) несколько более экономичной является АФ (10). Результаты расчетов с АФ (12) па грубой сетке существенно отличаются от «точного численного» решения, полученного на мелкой сетке с числом узлов 96, которое с хорошей точностью совпадает с решением при АФ (9)—(11), приведенным в табл. 2. Поскольку при АФ (7) нарушено условие монотонности разностной схемы, решение задачи для этой АФ не было нолучепо. Из результатов расчетов на мелкой сетке (см. табл. 2) видно, что схема с АФ (12) дает результаты, близкие к результатам расчетов по схемам с АФ (12) дает результаты, близкие к результатам расчетов по схемам с АФ (9)—(11), хотя вычислительные затраты при этом несколько выше. Удовлетворительные результаты на мелкой сетке дает и АФ (7), однако се точность и эффективность ниже АФ (12). В табл. 1, 2 (последняя строка «Г») для сравнения приведены также результаты расчетов птерационным методом Гуммеля с использованием в качестве неизвестных функций квазипотенциалов Ферми ψ_n и ψ_p [13]:

 $n = n_e \exp(-\psi_n + \varphi), \ p = n_e \exp(\psi_p - \varphi).$

Аппроксимационные функции для плотности потоков, полученные в результате конечно-разностной аппроксимации ФСУ, записанной для $(\psi_n, \psi_p, \varphi)$, отличаются от рассмотренных АФ (7)—(12). Поэтому численное решение тестового примера итерационным методом Гуммеля не совпадает с решением, рассчитанным методом прямых (отличие решений находится в пределах 15%). Вычислительные затраты при расчете дашного примера как методом прямых, так и итерационным методом Гуммеля примерно совпадают (~10 с процессорного времени ЕС-1060). Однако при решении других стационарных задач, в частности режимов работы двода в условиях больших приложенных напряжений, метод прямых оказался гораздо экономичнее итерационного метода Гуммеля.

Для проверки эффективности решения нестационарных задач рассматривались фотоэлектрические процессы в диоде при импульсном воздействии интенсивного однородного оптического излучения длительностью $t_0 = 0,1$ мкс. На рис. 1, 2 представлены результаты расчетов динамики носителей заряда и релаксации фототока в симметричном дноде длиной 100 мкм с концентрацией примесей $N_0 = 10^{16}$ см⁻³, $\tau_n = \tau_p = 10^{-7}$ с. Из приведенных на рис. 1 распределений концентрации носителей видно, что в случае несмещенного диода ($U_0=0$) рост концентрации фотогенерированных посителей приводит к исчезновению области объемного заряда *р* — *n*-нерехода. Соответственно падение встроенного потенциала происходит в толще р-области (се сопротивление больше сопротивления побласти из-за меньшей подвижности дырок: µ_n/µ_p ≈ 3) и частично в приконтактной области. При приложенном обратном напряжении электрическое поле в *p* — *n*-переходе приводит к выносу фотогенерированных посителей из перехода, в результате область объемного заряда не исчезает и падение потенциала на *p* — *n*-переходе сохраняется.

На рис. 2 приведены зависимости фототока от времени после выключения импульса при низком (кривые J) и высоком (кривые 2) уровне фотовозбуждения. При низком уровне фотовозбуждения ($\Lambda n \ll N_0$, $\Delta n = 84$

j/G .10", e-CM Рис. 2. Релаксация фототока после выключения импульса оптического излучения интенсивностью. 6,8 $G = 4 \cdot 10^{21}$ см⁻³с⁻¹ (кривые 1) см⁻³с⁻¹ (кривые 2): $G = 4 \cdot 10^{23}$ и сплошные кривые — $U_0 = 0$; штриховые — $U_0 = 5$ В



характерное значение концентрации фотогенерированных носителей) полученное значение фототока на момент выключения импульса хорошо согласуется с предсказанием линейной теории [14] и практически не зависит от приложенного напряжения так же, как и релаксация фототока. При высоком уровне фотовозбуждения ($\Delta n \geqslant N_0$) вследствие появления значительных индуцированных полей в толще *n*- и *p*-об-



 $\varepsilon = 10^{-2} \left(\varepsilon = \left[\sum_{i}^{N} \left(f_{i}^{n} - f_{i}^{k} \right)^{2} / |f_{i}^{k}|^{2} \right]^{1/2} \right],$ где $f_{\cdot}^{n}, f_{\cdot}^{n}$ — сеточное значение одной из функций (n, p, φ) на шаге пре-диктора и корректора соответственно), потребовалось 80—120 неравномерных шагов по времени и 1 мин времени процессора ЕС-1060. Сравнение вычислений с различными АФ показало, что АФ (9)-(11) имеют примерно одинаковую эффективность, однако вычислительные затраты при использовании АФ (9) несколько ниже. При расчетах с АФ (12) объем вычислений в 1,5 раза больше, чем с АФ (9)-(11). Проводились также расчеты рассмотренного примера итерационным методом Гуммеля [15]. При этом потребовалось ~10⁴ шагов по времени и ~90 мин процессорного времени. Относительная точность с* задавалась на уровне 10^{-2} (** = max { $|f_i^{k+1} - f_i^{k}| / |f_i|$ }, где f_i^{k} – ненулевое значение одной

ластей фототок зависит от приложенного напряжения, причем скорость релаксации фототока тем выше, чем больше приложенное напряжение. Для расчета одного варианта переходного процесса на неравномерной пространственной сетке, содержащей 70 узлов с относительной точностью

из функций (ψ_n, ψ_p, φ) в *i*-й точке пространственной сетки на k-й итерации). Низкая эффективность расчетов итерационным методом Гуммеля объясняется сильной нелинейной связью функций n, p, q в режиме воздействия интенсивного оптического излучения (аналогично случаю высокого уровня инжекции).

Таким образом, проведенные расчеты показывают достаточно высокую эффективность методики расчета полупроводниковых структур на основе метода прямых и жесткоустойчивых методов Гира.

список литературы

- Gummel H. K. A self-consistent iterative scheme for one-dimensional steady-state transistor calculation // IEEE Trans. 1964. ED-11. P. 455.
 Polssky B. S., Rimshans J. S. Numerical simulation of transient processes in 2-D bipolar transistors // Solid-State Electron. 1981. 2, N 12. P. 1081.
 Turgeon I. J., Navon D. H. Two-dimensional carrier flow in a transistor structure under reactive circuit conditions // IEEE Trans. 1978. ED-25, N 7. P. 837.
 Manck O., Engl W. L. Two-dimensional computer simulation for switching a bipolar transistor out of saturation // IEEE Trans. 1975. ED-22, N 6. P. 339.
 Bepesan M. C., Жидков Н. П. Методы вычислений. М.: Физматиз. 1960. Т. 2.
 Bank R. E., Coughran W. M., Fichtner W. et al. Transient simulation of silicon devices and circuits // IEEE Trans. 1985. CAD-4, N 4. P. 436.
 Rafferty C. S., Pinto M. R., Dutton R. W. Iterative methods in semiconductor device simulation // IEEE Trans. 1985. CAD-4, N 4. P. 426.
 Gear C. W. Simultaneous numerical solution of differential-algebraic equation // IEEE Trans. 1971. CT-18, N 1. P. 89.

- IEEE Trans. 1971. СТ-18, N 1. Р. 89. 9. Захаров А. Ю., Турчанинов В. И. STIFF программа для решения жестких си-
- стем обыкновенных дифференциальных уравнений (адаптация для ЭВМ БЭСМ-6) // Инструкция ИПМ АН СССР, 1977.

85

- Польский Б. С. Численное моделирование полупроводилковых приборов. Рига: Зинатие, 1986.
 Scharfetter D. L., Gummel M. K. Large signal analysis of a silicon read diode oscilla-tor // IEEE Trans. 1969. ED-16, N 1. Р. 64.
 Ильин В. П. Численные методы решения задач электрофизики. М.: Наука, 1985.
 Майоров С. А., Руденко А. А., Шинилин А. В. О численном методе решения систе-мы уравнений для потещиала и носителей заряда в полупроводниковых струк-турах // Журн. вычисл. математики и мат. физики. 1980. 20, № 1.
 Викулов И. М., Стафеев В. И. Физика полупроводниковых приборов. М.: Сов. радио, 1980.
 Кудряшов Н. А., Кучерсико С. С. Численное моделирование переходных процессов в полупроводниковых неоднородно легированных структурах в условиях высокого уровня фотовозбуждения // Тр. Респ. конф. по численным методам и средствам проектирования и исиытания элементов РЭА. Таллин: Таллин. поли-техн. ин-т, 1987. Т. 1.

Поступила в редакцию 19 декабря 1988 г.