

## РАСЧЕТ УГЛОВОЙ ПОГРЕШНОСТИ СПЕЦПРОЦЕССОРА В СИСТЕМЕ ВИЗУАЛИЗАЦИИ

Рассматривается порядок применения мажорантной оценки для расчета угловой погрешности проектируемого спецпроцессора (СП). Для конкретного примера получено аналитическое соотношение, варьируя параметры которого, с учетом заданного углового разрешения системы визуализации (СВ), можно минимизировать мажоранту и решать задачу оптимизации структуры СП в целом.

### 1. Актуальность и постановка задачи

При проектировании СВ тренажеров транспортных средств возникает необходимость расчета разрядности операционных устройств, таблиц вычисления функций и т.п., а также их оптимизации, исходя из заданной угловой погрешности геометрических преобразований. В статье [1] получены мажорантные оценки точности геометрических преобразований в спецпроцессорах растровой графики в виде соотношения:

$$\left| \delta|\vec{V}| + 0,5\delta \left( \frac{F \cdot |\vec{V}|}{G} \right) \right|_{\text{МАКС}} \leq \nu, \quad (1)$$

где  $\nu$  – предельное значение угловой погрешности;  $\vec{V}$  – вектор наблюдения;  $F$  – функция, связывающая параметры точки наблюдения и поверхности;  $G$  – скалярное произведение вектора  $\vec{V}$  с единичным вектором  $\vec{n}$  в точке пересечения проекционного луча с поверхностью визуализируемого объекта.

В соотношении (1) в неявном виде представлена связь между точностными характеристиками вычислений СП и угловым разрешением СВ, что не достаточно для инженерной практики. Поэтому актуальным является изложение порядка (методики) применения полученной мажорантной оценки для конкретных случаев проектирования СП.

### 2. Алгоритм вычислений и основные составляющие погрешности

Рассмотрим случай, изложенный в [2]. Упростим соотношение (1) для нашего случая. Для этого подробно распишем компоненты соотношения:

$$F = \vec{n} \cdot \vec{r}_0 - d = n_X \cdot X_0 + n_Y \cdot Y_0 + n_Z \cdot Z_0 - d,$$

где  $(X_0, Y_0, Z_0)$  – координаты центра проекции  $h$ .

В нашем случае предметная плоскость совпадает с ZX, следовательно,  $d = 0, n_X = n_Z = 0, n_Y = 1$ . Тогда:

$$F = Y_0; G = \vec{n} \cdot \vec{V} = n_X \cdot V_X + n_Y \cdot V_Y + n_Z \cdot V_Z = V_Y; |\vec{V}| = \sqrt{V_X^2 + V_Y^2 + V_Z^2},$$

где  $V_X = C_{21} \cdot Z_{\text{Э}} + C_{22} \cdot X_{\text{Э}} + C_{23}$ ;  $V_Y = C_{31} \cdot Z_{\text{Э}} + C_{32} \cdot X_{\text{Э}} + C_{33}$ ;

$V_Z = C_{11} \cdot Z_{\text{Э}} + C_{12} \cdot X_{\text{Э}} + C_{13}$ .

Таким образом, соотношение (1) будет выглядеть так:

$$\left| \delta|\vec{V}| + 0,5\delta \left( \frac{Y_0 \cdot \sqrt{V_X^2 + V_Y^2 + V_Z^2}}{V_Y} \right) \right|_{\text{МАКС}} \leq \nu.$$

Внесем величины  $V_Y$  и  $Y_0$  под корень:

$$\left| \delta|\vec{V}| + 0,5\delta \left( \sqrt{\left( Y_0 \frac{V_X}{V_Y} \right)^2 + Y_0^2 + \left( Y_0 \frac{V_Z}{V_Y} \right)^2} \right) \right|_{\text{МАКС}} \leq \nu. \quad (2)$$

Определим слагаемые в левой части соотношения (2). Для этого компоненты  $V_X, V_Y, V_Z$  вектора  $\vec{V}$  запишем с учетом погрешности:

$$V_{mO} = V_m + \Delta V_m, \quad (3)$$

где  $m = \{X, Y, Z\}$ ;  $V_{mO}$  – компонент вектора  $\vec{V}$ , вычисленный с ошибкой;  $\Delta V_m$  – ошибка вычисления компонента вектора  $\vec{V}$ .

Определим  $\delta|\vec{V}|_{\text{МАКС}}$ :

$$\delta|\vec{V}|_{\text{МАКС}} = \frac{|\Delta\vec{V}|_{\text{МАКС}}}{|\vec{V}|_{\text{МИН}}} = \frac{\sqrt{\Delta V_X^2 + \Delta V_Y^2 + \Delta V_Z^2}}{\sqrt{V_X^2 + V_Y^2 + V_Z^2}}_{\text{МАКС}}.$$

Наихудшим случаем, при котором абсолютная погрешность вычисления будет максимальной, является случай, когда вектор  $\Delta\vec{V}$  расположен под углом  $45^\circ$  к осям  $X, Y, Z$ . Поэтому можно записать:

$$|\Delta\vec{V}|_{\text{МАКС}} = \sqrt{\Delta V_X^2 + \Delta V_Y^2 + \Delta V_Z^2}_{\text{МАКС}} = \sqrt{3 \cdot 0,707 \cdot \Delta V_m^2} = 1,41 \cdot \Delta V_m.$$

Величина  $|\vec{V}|$  будет минимальной тогда, когда вектор  $\vec{V}$  направлен перпендикулярно к экрану. Данная величина в СП является константой и обозначается  $U_1$  [2]. Учитывая это, выражение для  $\delta|\vec{V}|_{\text{МАКС}}$  примет вид

$$\delta|\vec{V}|_{\text{МАКС}} = \frac{1,41 \cdot \Delta V_m}{U_1}.$$

Погрешность  $\Delta V_m$  возникает в процессе выполнения операции накапливания в сумматорах с фиксированной точкой [4] вследствие ограничения дробной части  $L$  разрядами. Если полагать, что вдоль строки число пикселей равно  $N_Z$ , а число строк  $N_X$ , то величина предельной абсолютной погрешности компонент вектора  $\vec{V}$  в пикселях равна:

$$\Delta V_m = \left( \frac{N_Z + N_X}{2} \right) \cdot 2^{-L}.$$

Окончательно для  $\delta|\vec{V}|_{\text{МАКС}}$  запишем:

$$\delta|\vec{V}|_{\text{МАКС}} = \frac{1,41}{U_1} \left( \frac{N_Z + N_X}{2} \right) \cdot 2^{-L}. \quad (4)$$

Рассмотрим в (2) второе слагаемое. Определим для  $Y_0 \frac{V_Z}{V_Y}$  и  $Y_0 \frac{V_X}{V_Y}$  относительные погрешности, которые возникают при выполнении операций умножения и деления с учетом погрешностей операндов. Обозначим эти погрешности  $\delta_Z$  и  $\delta_X$  соответственно. В нашем случае вычисление этих компонент выполняется с использованием логарифмической системы счисления по следующим формулам [4]:

$$\begin{aligned} Y_0 \cdot \frac{V_Z}{V_Y} &= 2^{P(Y_0)+P(V_Z)-P(V_Y)} \cdot 2^{M(V_Z)-M(V_Y)}, \\ Y_0 \cdot \frac{V_X}{V_Y} &= 2^{P(Y_0)+P(V_X)-P(V_Y)} \cdot 2^{M(V_X)-M(V_Y)}, \end{aligned} \quad (5)$$

где  $P$  и  $M$  соответственно целая часть (порядок) и мантисса логарифма по основанию 2 величин  $Y_0, V_X, V_Y, V_Z$ .

Поскольку множитель  $Y_0$  остается постоянным в течение обработки одного кадра изображения, то в соотношениях (5) явно показан только его порядок  $P(Y_0)$ , а мантисса введена в коэффициенты  $C_{i,j}$  величин  $V_X, V_Z$ , что позволяет операцию умножения на  $Y_0$  заменить операцией сложения и сдвига. Так как вычисление порядков выполняется с необходимой полной разрядностью (т.е. без ошибки), то в дальнейшем вся ошибка остается сосредоточенной в вычислении мантисс логарифмов и соответствующих им показательных функций.

Обозначим:  $Z_P = 2^{P_Z} \cdot 2^{M_Z}$ ,  $X_P = 2^{P_X} \cdot 2^{M_X}$ , где

$$\begin{aligned} P_Z &= P(Y_0) + P(V_Z) - P(V_Y); & M_Z &= M(V_Z) - M(V_Y); \\ P_X &= P(Y_0) + P(V_X) - P(V_Y); & M_X &= M(V_X) - M(V_Y); \end{aligned}$$

Тогда абсолютную погрешность  $Z_P$  и  $X_P$  запишем так:

$$\Delta Z = Z_{PO} - Z_P, \quad \Delta X = X_{PO} - X_P,$$

где  $Z_{PO}, X_{PO}$  - величины  $Z_P, X_P$  с ошибкой;

$$Z_{PO} = 2^{P_{ZO}} \cdot (2^{M_{ZO}} + e_{1Z}); \quad X_{PO} = 2^{P_{XO}} \cdot (2^{M_{XO}} + e_{1X}).$$

В приведенных соотношениях величины  $e_{1Z}$  и  $e_{1X}$  есть абсолютные погрешности вычисления показательных функций в табличном интервале [3]. Тогда

$$\Delta Z = 2^{P_Z} \cdot 2^{M_Z} \cdot (2^{P_{ZO}-P_Z} \cdot 2^{M_{ZO}-M_Z} - 1 + 2^{P_{ZO}-P_Z} \cdot e_{1Z} \cdot \frac{1}{2^{M_Z}}),$$

$$\Delta X = 2^{P_X} \cdot 2^{M_X} \cdot (2^{P_{XO}-P_X} \cdot 2^{M_{XO}-M_X} - 1 + 2^{P_{XO}-P_X} \cdot e_{1X} \cdot \frac{1}{2^{M_X}}).$$

Для рассматриваемой ситуации разность порядков  $P_{ZO} - P_Z = P_{XO} - P_X = 0$ . Поясним это. Наличие ошибки может привести к тому, что в дробной части степени  $M_{(Z,X)O}$  появится целая часть, равная не более единицы. Однако при вычитании  $M_{(Z,X)O} - M_{(Z,X)}$ , вследствие малости ошибки, единица будет исключена. Таким образом, ошибка находится в дробной части  $M$ , а целые части степени равны.

Учтем также, что отношения  $\frac{e_{1Z}}{2^{M_Z}} = \delta_{1Z}$ ,  $\frac{e_{1X}}{2^{M_X}} = \delta_{1X}$  - относительные погрешности таблицы показательной функции. Принимаем

$$\delta_1 = \max(\delta_{1Z}, \delta_{1X}),$$

и тогда

$$\delta_Z = 2^{M_{ZO}-M_Z} - 1 + \delta_1, \quad \delta_X = 2^{M_{XO}-M_X} - 1 + \delta_1. \quad (6)$$

Введем обозначение  $M_{ZO} = M_Z + E_Z$ ,  $M_{XO} = M_X + E_X$ , где  $E_Z, E_X$  - суммарная абсолютная погрешность вычислений степени показательной функции. Найдем слагаемые  $E_Z$  и  $E_X$ , учитывая, что

$$\begin{aligned} M_{ZO} &= M(V_Z)_O - M(V_Y)_O = [M(V_Z) + e_Z] - [M(V_Y) + e_Y], \\ M_{XO} &= M(V_X)_O - M(V_Y)_O = [M(V_X) + e_X] - [M(V_Y) + e_Y], \end{aligned}$$

где  $e_X, e_Y, e_Z$  - абсолютные ошибки логарифмирования  $V_X, V_Y$  и  $V_Z$ .

Для наихудшего случая имеем

$$M_{ZO} = M_Z + (e_Z + e_Y), \quad M_{XO} = M_X + (e_X + e_Y),$$

т.е.  $E_Z = e_Z + e_Y$ ,  $E_X = e_X + e_Y$ .

С учетом приведенных соотношений сведем (6) к виду:

$$\delta_Z = 2^{e_Z+e_Y} - 1 + \delta_1, \quad \delta_X = 2^{e_X+e_Y} - 1 + \delta_1. \quad (7)$$

Поскольку  $(e_Z + e_Y) \ll 1$  и  $(e_Y + e_X) \ll 1$ , то перепишем (7) в следующем виде:

$$\delta_Z = 0.7(e_Z + e_Y) + \delta_1, \quad \delta_X = 0.7(e_X + e_Y) + \delta_1.$$

С учетом того, что берутся максимальные погрешности, получим:

$$\delta_{(Z,X)} = 1.4 \cdot \max(e_m) + \delta_1. \quad (8)$$

Пусть  $e_m = e_2$ . Рассмотрим более подробно. Погрешность  $e_2$  возникает в процессе выполнения операции логарифмирования таблично – алгоритмическим методом [3] компонент вектора  $\bar{V}$ . Эту погрешность можно представить в виде составляющих:

$$e_2 = e_{21} + e_{22}. \quad (9)$$

Данные погрешности являются следствием:  $e_{21}$  – неточного задания аргумента;  $e_{22}$  – табличного задания аргумента. Найдем  $e_{21}$ . Так как перед логарифмированием (3) приводится к форме с плавающей точкой, то преобразуем (3) к виду:

$$V_{mO} = 2^{P_m} \cdot [M(V_m) + \frac{\Delta V_m}{2^{P_m}}] = 2^{P_m} \cdot M(V_m)_O,$$

где  $P_m$  – порядок,  $M(V_m)_O$  – мантисса с ошибкой. В спецпроцессоре [4] структурно заложено выполнение отношения  $P_m \geq 0$ . Для наилучшего случая, когда аргумент оказался в табличном интервале [3], т.е.  $P_m = 0$ , имеем:

$$M(V_m)_O = M(V_m) + \Delta V_m. \quad (10)$$

Тогда с учетом (10), вследствие неточного задания аргумента  $M(V_m)$  с исходной абсолютной погрешностью  $\Delta V_m$  такой, что  $\Delta V_m \ll M(V_m)$ , для дифференцируемой функции имеем  $|\Delta Y| = |f'(x)| \cdot \Delta x$  или для предельных погрешностей:

$$\Delta Y = f'(x) \cdot \Delta x = (\log_2 x)' \cdot \Delta x = \left(\frac{\ln x}{\ln 2}\right)' \cdot \Delta x = \frac{1}{\ln 2} \cdot \frac{1}{x} \cdot \Delta x.$$

Табличный интервал [3] задан отношением  $1 \leq x \leq 2$ . Для наилучшего случая, при  $x = 1$  имеем:

$$\Delta Y = \frac{1}{\ln 2} \cdot \Delta x = 1.44 \cdot \Delta x.$$

С учетом принятых обозначений (3), (9) имеем:

$$e_{21} = 1.44 \cdot \Delta V_m.$$

Погрешность  $e_{22}$  является следствием имеющейся при табличном задании функции допустимой приведенной относительной погрешности  $\delta_2$ , где  $\delta_2 = \frac{\Delta Y}{Y}$ ,  $\Delta Y_{МАКС} = \delta_2 \cdot Y_{МАКС}$ .

С учетом принятых обозначений имеем:

$$e_{22} = \delta_2 \cdot Y_{МАКС} = \delta_2 \text{ при } Y_{МАКС} = 1 \text{ в таблице.}$$

Окончательно

$$e_2 = 1.44 \cdot \Delta V_m + \delta_2. \quad (11)$$

Подставив (11) в (8), получим:

$$\delta_{(Z,X)} = 1.4 \cdot (1.44 \cdot \Delta V_m + \delta_2) + \delta_1 \quad (12)$$

Возьмем наихудший случай, когда проекции вектора  $V_X, V_Y$  будут максимальными и равны  $V_M$ . Тогда, с учетом погрешности извлечения корня [5], второе слагаемое в (2) упрощается до следующего вида:

$$0,25\delta \left[ 2 \cdot \left( Y_0 \frac{V_M}{V_Y} \right)^2 + Y_0^2 \right].$$

Далее с учетом того, что величина  $Y_0$  представляет собой константу, а также с учетом степени [5] и соотношения (12) имеем:

$$0,25\delta \left[ 2 \cdot \left( Y_0 \frac{V_M}{V_Y} \right)^2 + Y_0^2 \right] = \delta \left( \frac{V_M}{V_Y} \right) = \max(\delta_Z, \delta_X). \quad (13)$$

Подставив (4) и (13) в (2), получим:

Разрешение экрана $N_Z \times N_X$	$L$	$\delta_1$	$\delta_2$	Расчетная угловая погрешность	Предельная угловая погрешность $\nu$
640x480	24	$2^{-15}$	$2^{-16}$	0,000119	$2^{-13}=0,000122$
	25	$2^{-15}$	$2^{-15}$	0,000107	
	26	$2^{-14}$	$2^{-15}$	0,000121	
	27	$2^{-14}$	$2^{-15}$	0,000112	
800x600	24	$2^{-16}$	$2^{-16}$	0,000121	
	25	$2^{-15}$	$2^{-15}$	0,000115	
	26	$2^{-14}$	$2^{-15}$	0,000125	
1024x768	24	$2^{-17}$	$2^{-17}$	0,000126	
	25	$2^{-15}$	$2^{-16}$	0,000106	
	26	$2^{-15}$	$2^{-15}$	0,000100	
1280x1024	27	$2^{-14}$	$2^{-15}$	0,000117	
	25	$2^{-15}$	$2^{-16}$	0,000121	
	26	$2^{-15}$	$2^{-15}$	0,000108	
	27	$2^{-14}$	$2^{-15}$	0,000121	
	28	$2^{-14}$	$2^{-15}$	0,000112	

$$\left(\frac{0,707}{U_1} + 1\right) \cdot (N_Z + N_X) \cdot 2^{-L} + 1,4\delta_2 + \delta_1 \leq \nu. \quad (14)$$

Соотношение (14) позволяет выбрать разрядность сумматоров ( $L$ ) и относительные погрешности таблиц ( $\delta_1, \delta_2$ ) по заданной угловой погрешности и разрешению экрана.

В таблице приведены расчетные значения угловой погрешности при различных параметрах ( $N_Z, N_X, L, \delta_1$  и  $\delta_2$ ) СП и  $U_1 = 1000$  пикселей. В последнем столбце для сравнения приведено значение предельной угловой погрешности  $\nu = 2^{-13}$ . Сравнение погрешностей позволяет оценить правильность выбора параметров СП.

### 3. Результаты

1. Изложен порядок применения полученной мажорантной оценки [1] для конкретных случаев проектирования СП.

2. Получено аналитическое соотношение (14), которое связывает между собой угловое разрешение и такие технические характеристики СП, как разрядность операционных устройств и таблиц вычисления функций, параметры системы отображения (экрана).

3. Варьируя параметры в (14), можно минимизировать мажоранту и решать задачу оптимизации системы в целом.

**Список литературы:** 1. Гусятин В.М. Оценка точности геометрических преобразований в спецпроцессоре растровой графики // Радиоэлектроника и информатика. 1998. №2 С.118-120. 2. Гусятин В.М. Алгоритм геометрических преобразований изображения в системах визуализации тренажеров транспортных средств //Авиационно-космическая техника и технология. Труды ХАИ им. Н.Е. Жуковского за 1997 г., с. 467-471. 3. Гусятин В.М., Янковский А.А. Быстрые алгоритмы вычисления логарифмической и показательной функций. Харьков. ХТУРЭ, 1995. 6 с. Деп. В ГНТБ Украины 23.05.95 №1241 - УК 95. 4. Патент №2020557. Россия. Устройство для вычисления быстрых геометрических преобразований / Гусятин В.М., Горбачев В.А., Либероль Б.Д. Опубликовано 30.09.94 // Открытия. Изобретения. Промышленные образцы. Товарные знаки, Бюл. №18, 1994. 5. Демидович Б.П., Марон И.А. Основы вычислительной математики. М.: Наука, 1966. 664с.

Поступила в редколлегия 17.08.2000

**Гусятин Владимир Михайлович**, канд. техн.наук, доцент кафедры электронных вычислительных машин ХТУРЭ. Научные интересы: теория и практика построения спецпроцессоров растровых графических систем реального времени. Адрес: Украина, 61166, Харьков, пр. Ленина, 14, тел. 40-93-54, 66-61-22.

**Бугрий Андрей Николаевич**, студент кафедры ЭВМ ХТУРЭ. Научные интересы: проектирование спецпроцессоров растровых графических систем реального времени. Адрес: Украина, 61166, Харьков, пр. Ленина, 14, тел. 40-93-54.

УДК 519.7

З.В. ДУДАРЬ, О.В. КАЛИНИЧЕНКО,  
С.Ю. ШАБАНОВ-КУШНАРЕНКО

## О МЕТОДЕ И ЗАДАЧАХ ТЕОРИИ ИНТЕЛЛЕКТА. V

Рассматриваются проблемы построения эффективного математического аппарата для формализации и моделирования механизмов интеллекта.

### 5.1. Числовая интерпретация алгебры идей

В [1] был рассмотрен ряд интерпретаций алгебры идей. В этой статье описывается еще одна интерпретация алгебры идей, называемой нами *алгеброй чисел*. К алгебре чисел приходим, заменяя элементы канонической алгебры идей их номерами. В табл. 5.1 представлены в виде примера операции дизъюнкции идей (в данной интерпретации - натуральных чисел) при  $n=1, 2$  и  $3$ .

Можно считать, что таблицей 5.1 заданы некоторые функции 2-, 4-, и 8-значной логики [2, с. 35]. При  $n=1$  приходим к такой алгебре чисел, для которой роль дизъюнкции идей выполняет операция дизъюнкции двузначной логики. Однако при любом  $n > 1$  операция дизъюнкции идей в алгебре чисел не совпадает с дизъюнкцией  $2^n$ -значной логики

$x \vee y = \max(x, y)$ , поскольку в алгебре чисел любой размерности  $n > 1$   $1 \vee 2 = 3$ , а в  $2^n$ -значной логике  $1 \vee 2 = 2$ . Имеется важное отличие семейства всех алгебр чисел от семейства всех многозначных логик с операцией дизъюнкции. Оно состоит в том, что алгебры чисел могут быть заданы лишь на множествах, состоящих из  $2^n$  элементов. Многозначные же логики могут быть заданы на множестве с любым числом элементов  $k$ .

Опишем на языке алгебры конечных предикатов в форме неявного задания [3, с.68] операцию дизъюнкции идей для  $n$ -мерной алгебры чисел. С этой целью введем предикат

$$P_0(x, y, z) = x^0 y^0 z^0 \quad (5.1)$$

		Таблица 5.1							
		y							
		0	1	2	3	4	5	6	7
0	x	0	1	2	3	4	5	6	7
1		1	1	3	3	5	5	7	7
2		2	3	2	3	6	7	6	7
3		3	3	3	3	7	7	7	7
4		4	5	6	7	4	5	6	7
5		5	5	7	7	5	5	7	7
6		6	7	6	6	6	7	6	7
7		7	7	7	7	7	7	7	7