## ПРОЕКТИРОВАНИЕ И ПРОГРАММНОЕ ОБЕСПЕЧЕНИЕ СИСТЕМ АВТОМАТИЗАЦИИ ЭКСПЕРИМЕНТОВ

### УДК 681.3.02

В. А. Виттих, В. П. Дерябкин, Г. Н. Томников.

## СРАВНИТЕЛЬНЫЙ АНАЛИЗ ВАРИАНТОВ СТРУКТУР СИСТЕМ СБОРА ЭКСПЕРИМЕНТАЛЬНЫХ ДАННЫХ

Зацача сравнительного анализа вариантов структур систем сбора данных (ССД) возникает на разных этапах проектирования и внепрения проой системы автоматизации экспериментальных иссленований. Обычно ССП в составе системы автоматизации являются многоканальными специализированными информационно-измерительными системами, предназначенными для выполнения функций нормализации, коммутации и преобразования сигналов датчиков в цифровую форму, удобную для последующей обработки на ЭВМ или хранения цанных [1.3] . Вопросам анализа и проектирования ССД посвящено большое количество работ [1,2,3], из которых слецует, что один и тот же набор главных функций (целей) дри заданных ограничениях по качеству функционирования может быть реализован множеством разнообразных конструктивных структур (наборов моцулей, реализующих частные функции на различной технической базе, по-разному соединенных между собой). Выбор той или иной структуры представляет большую трупность даже для разработанных ССД с жесткой (неизменяемой) структурой из-за многочисленности частных критериев оценок эффективности, предъявляющих противоречивые требования к структуре, отсутствия постаточно эффективных моделей.

В данной работе предлагается модель сравнительного анализа различных вариантов структур ССД с жесткой структурой (заранее заданной) по обобщенному критерию, специально формализуемая для реализации на ЭВМ. Модель ССД может быть различной степени сложности в зависимости от требований к точности расчетов и включения дополнительных факторов, влияющих на основные дараметры модулей и системы, при этом общая схема анализа не меняется.

Пусть структура ССЛ запана в випе некоторого набора функциональных модулей (ФМ) и связей между ними. Под функциональным модулем понимается конструктивно обособленный модуль или схема, выполняющая самостоятельную функцию или ограниченный набор функций. Все функции, и, соответственно, функциональные мощули делятся на цва типа: основные, связанные с непосредственным преобразованием ситнала или группы сигналов, несущих информацию об эксперименте и сервисные. связанные с обслуживанием основных (энергопитание, управление и т.п.).

Кроме того, будем различать функции первого рода (непрерывное преобразование параметров, результат которого представляется не прерывной величиной) и второго рода (логическое преобразование, результат которого представляется цискретной величиной, принимающей конечное множество значений).

Для оценки качества выполнения функций первого рода введем следующие показатели.

Относительная погрешность результата :  $\int = \frac{y-x}{x_0}$ , гле x - точное (идеальное) вначение результата; y - фактически полученное значение результата:  $\chi_{o}$  - некоторое запанное значение результата.

<u>Постоверность результата</u> :  $\rho_{l}$  =  $Bep\{d < \delta_{m}\}$ , где  $\delta_{m}$  - заранее заданная верхняя граница погрешности.

та запроса на выполнение функции до момента окончания выдачи результата.

Оценку качества выполнения функций второго рода будем произволить двумя следующими показателями :

Нацежность выполнения функции  $P_2 = Bep\{y = x\}$ Время выполнения функции C , определяемое зналогично преды-IIVIIIOMV .

Навовем систему автомативации, в состав которой входит ССП. системой висшего уровня. В процессе своей работы ССЛ раскопует определенные информационные, энергетические и материальные ресурсы, способствуя выполнению основной пелевой функции системы выс-WELD ADOBER. CCI MOMET OFFERBATECH DARWAHRMA CREDINAMA ASCIHAX критериев эффективности [1,3,4] , но наиболее универсальной явдяется свертка в вите критерия экономической эффективности (3.5) В общем случае его определение - задача чрезвычайно сложная. однако, пля сравнительного анализа постаточен учет наиболее существенных факторов.

Основную "прибиль" ССЛ создает за счет своевременной и правильной перепачи информации от патчиков к устройству переработки или хранения информации. Поэтому весьма важной величиной является средняя стоимость единицы полезной информации ( с точки врения восстановления исходного воздействия на датчик). Приходящаяся на І отсчет по опному канаду системы

 $C = \frac{\partial_T}{\sum_{i=1}^n n_{Ti} Hoi} (L)$  где  $\partial_T$  - условный цоход от работы системы автоматизашии вапериоц функционирования 77 . руб.; /2 - число каналов; // - число входных ин-

формативных отсчетов, которые необходимо выполнить по 2 -му каналу за время  $\mathcal{T}$ ;  $\mathcal{H}_{ol}(\mathcal{L})$  — объём цанных, который необхолимо преобразовать за один отсчет по  $\mathcal{L}$  —му каналу, бит.

Обобщенный критерий эффективности  $G = CH(N) - C_{\mathfrak{p}}$ где  $C = \sum_{k=1}^{M} C_{k}$  — суммарная средняя стоимость ФМ, отнесенная к одному канаду и одному отсчету, руб, Н(N) - средний объём информативных данных на выходе системы, отнесенной к одному каналу и онному отсчету. бит.

Для определения // //) примем следующие полущения. Бунем рассматривать нашкущий случай равномерного распрецеления опибок модулей и равновероятного выбора уровней на входе ССД.

Информационная способность датчика [1]

гле 💪 - максимальная относительная погрешность цатчика, %; — число информационных уровней патчика.

Разрешающая способность цатчика по времени  $n_r = 2F_s T$ , гие 🗲 - верхняя граничная частота патчика. Эти отсчеты являются информативными.

При инеально работающей ССД на выходе мы должны получить последовательность уровней, строго соответствующих входным уровням сигнала. Из-за ошибок и ненацежности функционирования ФМ вероятность появления правильного уровня на выходе ССД уменьшается. По мере прохождения основного сигнала через модули появление того или иного уровня становится сложным событием, вероятность которого можно оценить, рассматривая все возможные пути перехода на панный уровень с предытущих. Число "влияющих" уровней определяется абсолютной погрешностью  $\mathcal{M}_{\kappa}=2$  [  $\mathcal{D}_{\kappa}$  ] +3, где  $\kappa$  — номер ФМ; [  $\mathcal{D}_{\kappa}$  ] — целяя часть от  $\mathcal{D}_{\kappa}$  ;  $\mathcal{D}_{\kappa}$  — абсолютная погрешность в еди ницах пискретности шкалы.

$$\mathcal{D}_{\kappa} = \frac{N d_{\kappa}}{100} ,$$

 $\mathcal{D}_{\kappa} = \frac{N d_{\kappa}}{100}$ , гле  $d_{\kappa}$  — относительная погрешность  $\kappa$  —го ФМ от полной шкалы. % .

Безусловные вероятности появления влияющих уровней пля / -го уровня на входе ССД

$$P_{j}^{(\kappa)} = \begin{cases} W(\kappa) = \frac{P_{\kappa}}{2/\Omega_{\kappa}/+1}, & j = i - [\Omega_{\kappa}], ... i + [D_{\kappa}] \\ O(\kappa) = \frac{1}{2} \left\{ 1 - (2[\Omega_{\kappa}] + 1) W(\kappa) \right\}, & j = i - [\Omega_{\kappa}] - 1; \\ i + [\Omega_{\kappa}] + 1. \end{cases}$$

 $\int$  - номер влияющего уровня. Условные вероятности появления  $\int$  -го уровня на выхоце K -го модуля  $N_f$  при наличии C -го уровня на вхоце ССД  $U_C$ 

$$D^{(\kappa)}(N_j/U_i) = P_j^{(\kappa)} \left[ \sum_{\ell=j-\lfloor i \mathfrak{D}_{\kappa} \rfloor-1}^{\ell n_j + \lfloor i \mathfrak{D}_{\kappa} \rfloor-1} D^{(\kappa-1)}(N_\ell/U_i) \right] =$$

$$= W(\kappa) \sum_{\ell=j-\lfloor \mathfrak{D}\kappa \rfloor} \mathcal{D}^{(\kappa-1)}(Ne/U_{\ell}) + O(\kappa) \left[ \mathcal{D}^{(\kappa-1)}(N_{j}-\lfloor \mathfrak{D}\kappa \rfloor-1/U_{\ell}) \right] + \mathcal{D}^{(\kappa-1)}(N_{j}+\lfloor \mathfrak{D}\kappa \rfloor+1/U_{\ell}) \right],$$

$$[-\lfloor \mathfrak{D}\kappa \rfloor-1] \leq j \leq [+\lfloor \mathfrak{D}\kappa \rfloor+1.$$

Если 
$$j < 1$$
 или  $j < i - [D_{\kappa}] - 1$ , то  $P^{(\kappa)}(Nj/U_i) = 0$ .  
Если  $j > N$  или  $j > i + [D_{\kappa}] + 1$ , то  $P^{(\kappa)}(Nj/U_i) = 0$ 

Представление модулей как квантурцих устройств с заданными погрешностями позволяет воспользоваться энтропийной оценкой информационных потерь.

Энтропия информационных потерь по К -го могуля включитель-∠ -го уровня на входе первого модуля но при наличии

$$4_{i}^{(\kappa)} = \frac{1}{2} \sum_{j=i-\kappa} \frac{D^{(\kappa)}(N_{j}/U_{i})P(U_{i})log_{2}P^{(\kappa)}(N_{j}/U_{i})P(U_{i})}{\sum_{j=i-\kappa} (m_{\kappa}-1)-1}$$

THE 
$$P(U_i) = \frac{1}{N} = Const.$$

Средняя энтропия потерь ССД при 
$$\mathcal{L}$$
 —м уровне на входе  $\mathcal{L}(\mathcal{N}/r_I) = \mathcal{L}(\mathcal{M})$ 

Суммарная средняя энтропия потерь ССД для одного канада и о отсчета  $H(N/U) = \sum_{i=1}^{N} H_i$  (м) Объём информационных данных на выходе ССД, отнесенный к од-

HOMY RAHARY I DIHOMY OTCHETY  $H(N) = H_0(L) - H(N/U)$ .

Вычисляя критерий эффективности (5), принимаем решение в пользу того варианта, для которого он максимален.

Рассмотренная метолика была применена для сравнительного анализа пвух структур ССД: выполненных на основе иниввидуальных согласующих устройств по траниционной схеме усиления с модуляцией ей и демодуляцией сигнала (МДМ) и групповых согласующих устройст по схеме, использующей метод первой производной [6]. При расчетах принято  $\mathcal{T}=16$ , тип датчиков — индуктивный; параметры датчика:  $\mathcal{O}=\pm$ 0,  $\mathcal{I}_{5}$ ,  $\mathcal{F}_{5}=1000$  Гц, условия работи — нормальные.

Структурные схемы обоях вариантов ССД представлены на рис. I Предварительно проведен метрологический анадиз, результаты которого сведены в таблицу I.

Таблица І

Номер моцуля	Основная относительная погрешность, %		
	варжант І	вариант 2	
I	0,043	0,041	
2	0,108	0,044	
3	0,112	0,092	
4	0,110	0,095	
5	0,040	0,042	

Результаты расчета нацежности и стоемости монумей при  $\mathcal{T}=1000$  час приведени в табл. 2.

Таблица 2

Номер монуля	Вероятность безотназной работы Р		Привеценная стоимость С к/руб		
	<b>маркант</b> І	вариант 2	вариант І	вермант 2	
I	0,97908	0,98328	0,710 . 10-9	0,220.10-9	
2	0,95949	0,98384	2,79 · 10 <sup>-9</sup>	I,65 ⋅10 <sup>-9</sup>	
3 4 5	0,9733I 0,99677 0,98995	0,99508 0,99584 0,98 <b>5</b> 72	1,93 · 10 <sup>-9</sup> 0,110 · 10 <sup>-9</sup> 1,45 · 10 <sup>-8</sup>	0,045 ·10 <sup>-9</sup>	

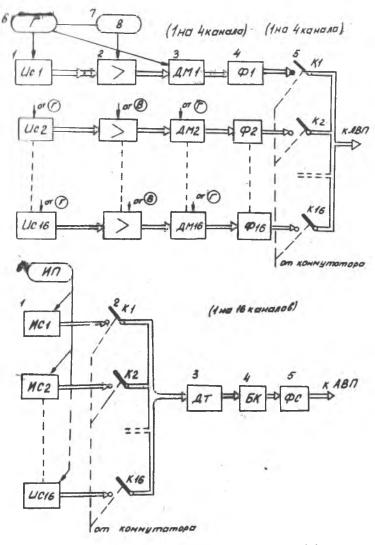


Рис. І. Структурная схема СНК с инпивипуальным (а) и групповым (б) согласующим устройством МДМ — типа

ИС — измерительная схема; У — усилитель; Г — генератор; В — выпрямитель; ДМ — пемопулятор; Ф — фильтр; К — ключ; АВП — аналого-временной преобразователь; ДТ — пифференцирующий грансформатор; БК — буферный каская; ФС — формирователь сигнала

При расчете информационных потерь инерционность ФМ не учитывалась, так как она пренебрежимо мала по сравнению с инерционностью датчиков. Инерционность ФМ может быть учтена ввелением пополнительной цинамической погрешности.

Итоговые цанные при  $g_{\tau} = 10^6$  руб. приведены в табл. 3.

Таблица 3

Наименование	Условное обозначение	Епиница измерения	Значение критерия		
критерия			Вариант I	Вариант	2
Энтропия потерь	H(N/U)	бит	5.76973	5.63630	
Прибыль на I канал и I отсчет	Q	руб	3.22338	3.36I59.	10-
Прибыль от работы системы за 1000 час	Q*	тыс.руб.	371	387	

Таким образом, решение принимается в пользу варианта 2. Предлагаемая методика сравнительного анализа структур ССД в сочетании с известными методами позволяет произвести отсев нерациональных структур. Введение дополнительных факторов оказывает влияние на основные показатели ФМ. В случае различия в характеристиках каналов расчет производится по каждому каналу раздельно. При наличии опытных образцов ССД все характеристики могут быть оценены экспериментально.

#### ЛИТЕРАТУРА

- I. Универсальные электронные преобразователи информации, пол.рел. Смолова В.Б. Л., "Машиностроение", 1971, 312 с.
- 2. Кавалеров Г.И., Манцельштам С.М. Ввецение в информационную теорию измерений. М., "Энергия". 1974. 375 с.
- 3. Пастова Г.А., Коекин А.И. Выбор и оптимизация структуры информационных систем. М., "Энергия", 1972.

- 4. Гермейер Ю.Б. Введение в теорию исследования операций. м. "Наука", 1971,
- 5. Балакирев В.С. и пр. Об оценке эффективности АСУ научного вкоперимента. "Приборы и системы управления", 1975, \$ 3.
- 6. Болтянский А.А., Васин Н.Н., Секисов Ю.Ц., Скобелев О.П. Коммутационное преобразование напряжения низкого уровня. "Измерительная техника", 1974, № 4 с. 34—37.

**УДК** 681.3

#### В.В.Куликов

# О СТРУКТУРЕ ДАННЫХ В СИСТЕМЕ АВТОМАТИЗИРОВАННОЙ ОБРАБОТКИ ИНФОРМАЦИИ

При разработке систем автоматизированной обработки данных на ЦЕМ возникает задача описания и представления данных, образурщих информационные потоки ванных системы. Методы описания данных, используемые при разработке отдельных систем обработки [1,2], плохо применимы при описании данных, поступающих с измерительных систем, используемых при натурных и стендовых испытаниях сложных технических объектов. Одной из особенностей таких измерительных систем является частая смена комбинаций и числа измеряемых параметров и их представления. Внесение изменений в систему обработки данных при изменении состава измеряемых параметров может быть упрощено, если имеется возможность их мормального описания.

Пусть  $X = \{x_1, x_2, \dots x_n\}$  множество элементарных цанных, составляющих некоторую запись в ЦРМ, поступающую в систему обработки. На различных этапах обработки этой записи требуется выцелить некоторые совокупности элементарных данных. Для определенности будем предполагать, что запись представляет входной сигнал

 $\mathcal{X}(t)$ , имеющий некоторый набор характеристик  $\mathcal{X}_i \in X_i / i = \sqrt{m}$ , гле  $X_i$  — множество значений характеристики  $\mathcal{X}_i$  при заданном времени t . Сигнал  $\mathcal{X}(t)$  можно представить в виде [3],

 $\mathcal{I}=(\mathcal{I}_i,\mathcal{I}_i,...,\mathcal{I}_n)$  , где  $\mathcal{X}_i$  — элементарные составляющие входного сигнала  $\mathcal{X}$  ;

(x;=t, 1 \ j \ n).

Прямое произведение X=X, x X, x X, x задест пространство входного сигнала. Множества  $X_{i/i=j,m}$  — элементар— представляет собой