

обходимость понижения сложности — ограничениями комплекса технических средств системы. Возможность повышения результативности модели обеспечивается свободными информационными ресурсами системы, а возможность понижения сложности — неоправданной информативностью модели. Целесообразность преобразования модели подтверждается повышением ее эффективности, а выбор варианта преобразования производится из соображений максимизации ее результативности или минимизации сложности.

Рассмотренный в работе подход к анализу моделей является достаточно универсальным, поскольку не зависит от предметной ориентации АСНИ и используемой формы представления МПО, а эффективная реализация такого подхода может быть достигнута разработкой специализированной АСНИ, ориентированной на проектирование МПО.

#### Библиографический список

1. Харкевич А.А. О ценности информации // Теория информации. Опознавание образов: Избранные труды. Т. 3. М.: Наука, 1973. С. 489-494.
2. Бриллюэн Л. Наука и теория информации. М.: Из-во физ.-мат. лит-ры, 1960. 392 с.
3. Юдин Д.Б., Горяшко А.П. Задачи управления и теория сложности // Изв. АН СССР "Техническая кибернетика". Т. I. 1974. № 3. С. 34-53. Т. II. 1975. № 2. С. 3-19. Т. III. 1976. № 3. С. 3-15.

УДК 621.372.548

В.В.Лшеничников, В.П.Сабяло

ВЫБОР ПОРОГОВ ФИЛЬТРАЦИИ ДЛЯ ПРОСТЕЙШИХ АЛГОРИТМОВ  
ПОВЫШЕНИЯ ДОСТОВЕРНОСТИ ЦИФРОВОЙ ИЗМЕРИТЕЛЬНОЙ ИНФОРМАЦИИ  
(г. Куйбышев)

Аномальные помехи (сбои) измерительной информации оказывают значительное влияние на достоверность обрабатываемых в информационно-измерительных системах данных.

В /I/ эффективность фильтрации сбоев измерительной информации достигается алгоритмом, использующим сравнение с порогом фильтрации

$\Delta\varphi$  модулей несоприкасающихся первых разностей измерительного сигнала  $q$ , заданного  $i$  последовательностью своих значений  $q(i)$ . При этом производится восстановление получившихся признаков достоверности отсчетов  $i_s$  (искаженного обоем  $S$ ) и  $i_k$  (следующего за искажением), т.е. выполнение условия  $|s - q(i_k)| > \Delta\varphi$ , степенными полиномами нулевого и первого порядков. При полиноме нулевой степени производилась экстраполяция значений  $q(i_s)$  и  $q(i_k)$  значением  $q(i_n)$ , где отсчет  $i_n$  предшествует обоем. Для полинома первой степени осуществлялась интерполяция значений  $q(i_s)$  и  $q(i_k)$  прямой, проведенной через  $q(i_n)$  и  $q(i_{n+1})$ .

Рассмотренный в статье /1/ алгоритм имеет менее широкое практическое применение нежели алгоритмы, приведенные в работе /2/. Поэтому представляет интерес определение их эффективности, а также зависимости эффективности от порога фильтрации. Для первого алгоритма, приведенного в работе /2/, считается недостоверным, если модуль предшествующей ему первой разности превышает  $\Delta\varphi$ . При этом просматриваются все первые разности. Во втором алгоритме для получения признака недостоверности необходимо, чтобы модули, как предшествующий отсчету, так и последующий, первых разностей превысили  $\Delta\varphi$ . Нетрудно заметить, что алгоритм, рассмотренный в работе /1/, является модификацией I-го алгоритма и осуществляет ускоренный просмотр значений измерительного сигнала, относя признак недостоверности не к последнему, а к двум отсчетам, первая разность между которыми превышает по модулю  $\Delta\varphi$ .

Число возможных соотношений величин модулей первых разностей с  $\Delta\varphi$  на участках фильтрации ( $i_n, i_s, i_k, i_{n+1}$  для первого алгоритма и  $i_n, i_s, i_k$  для второго) равняется четырем.

1.  $|s - q(i_n)| \leq \Delta\varphi, |q(i_k) - s| \leq \Delta\varphi$ . В этом случае значения  $s, q(i_k)$  считаются достоверными для обоих алгоритмов.
2.  $|s - q(i_n)| > \Delta\varphi, |q(i_k) - s| > \Delta\varphi$ . В этом случае  $s, q(i_k)$  имеют признак недостоверности в первом алгоритме и  $S$  во втором.
3.  $|s - q(i_n)| > \Delta\varphi, |q(i_n) - s| \leq \Delta\varphi$ . Для первого алгоритма значение  $S$  считается недостоверным, для второго признак недостоверности значения  $S$  отсутствует.
4.  $|s - q(i_n)| \leq \Delta\varphi, |q(i_k) - s| > \Delta\varphi$ . Значение  $q(i_k)$  получает признак недостоверности в первом алгоритме, во втором нет значений, получивших признак недостоверности.

Так же, как и в работе /1/, искомая эффективность для каждого алгоритма вычисляется в виде суммы произведений вероятностей каждого возможного соотношения модулей первых разностей с  $\Delta\varphi$  на участке фильтрации на вероятность непревышения допустимой погрешности  $\Delta g$  погрешностями экстраполяции и интерполяции для значений отсчетов, получивших признак недостоверности, и погрешностей приближения обоем  $S$  значения  $g(i_s)$  в случае пропуска обоя.

Вычисление эффективности алгоритмов производилось для следующих условий /1/: независимость полезного сигнала и обоев, а также обоев между собой; непревышение-приращений полезного сигнала по модулю  $\Delta\varphi$ ; равновероятное распределение значений  $S$  по уровням квантования по амплитуде; отсутствие ограничений на сочетание знаков приращений сигнала  $g$  на участке фильтрации; наличие не менее 3-х участков временной дискретизации между обоями для первого и второго алгоритмов и не менее 4-х участков для модификации-первого; содержание 512 уровней квантования /0...511/ в шкале изменения сигнала.

В таблице приведены полученные расчетные значения эффективности для самых неблагоприятных сочетаний знаков первых разностей положенного сигнала на участках фильтрации.

Алгоритм	$\frac{\Delta\varphi}{\Delta g}$					
	Степень восстанавливающего полинома					
	I	3/4	1/2	I	3/4	1/2
	нулевая			первая		
Первый	0,0156	0,0183	0,9922	0,0156	0,9902	I
Второй	0,9843	0,9902	I	0,9843	0,9902	I
Модифицированный первый	0,0176	0,0221	I	0,0176	0,9868	I

Полученная таблица позволяет произвести выбор порогов фильтрации рассмотренных алгоритмов при приемлемых значениях эффективности. При использовании в качестве восстанавливающей функции полинома нулевой степени целесообразно принять значение  $\Delta\varphi = \frac{1}{2}\Delta g$  для первого алгоритма и его модификации. Для второго алгоритма предпочтительнее принять  $\Delta\varphi = \frac{3}{4}\Delta g$ .

Если же восстанавливаемая функция является полиномом первой степени, то для первого алгоритма и его модификации можно принять  $\Delta\varphi = \frac{\pi}{4}\Delta g$ . При использовании второго алгоритма целесообразен выбор  $\Delta\varphi = \Delta g$ .

#### Библиографический список

1. Булатов В.А., Пшеничников В.В., Сабяло В.П. Эффективность восстановления недостоверных значений цифровых измерительных сигналов // Автоматизация научных исследований: Куйбыш. авиац. ин-т. Куйбышев, 1988.

2. J. E. Medlin. *The computer-evaluation of wild-point rejection for telemetry data processors.* - Proc. National Telemetry Conference, USA, 1969, pp. 162 to 170.

УДК 681.518.3:519.27

В.С.Соболев, Л.А.Мокрушин

МЕТРОЛОГИЧЕСКОЕ СОПРОВОЖДЕНИЕ РЕЗУЛЬТАТОВ  
СТАТИСТИЧЕСКОЙ ОБРАБОТКИ ИЗМЕРИТЕЛЬНОЙ  
ИНФОРМАЦИИ В АСНИ

(г. Ленинград)

В настоящее время в автоматизированных системах научных исследований (АСНИ) используются все более сложные алгоритмы обработки измерительной информации. Эти алгоритмы, реализуемые обычно в виде программ, выполняемых вычислительными компонентами АСНИ, фактически составляют часть измерительной процедуры и, следовательно, должны удовлетворять требованиям Государственной системы обеспечения единства измерений (ГСИ). В частности, такие программы (подпрограммы) обработки сигналов измерительной информации, как того требует ГОСТ 26.203-81, должны сопровождаться оценкой точности получаемых результатов в установленной форме /1/.