

Союз Советских  
Социалистических  
Республик



Государственный комитет  
СССР  
по делам изобретений  
и открытий

# О П И САНИЕ ИЗОБРЕТЕНИЯ

(н) 696511

## К АВТОРСКОМУ СВИДЕТЕЛЬСТВУ

(61) Дополнительное к авт. свид-ву -

(22) Заявлено 05.08.77(21) 2515659/18-24

с присоединением заявки № -

(23) Приоритет -

Опубликовано 05.11.79. Бюллетень № 41

Дата опубликования описания 07.11.79

(51) М. Кл.<sup>2</sup>

G 07 C 15/00  
G 06 F 1/02

(53) УДК 681.325  
(088.8)

### (72) Авторы изобретения

Г. А. Велигурский, А. И. Гуринович, Э. В. Орловский,  
Э. А. Баканович, М. А. Орлов и С. Ф. Костюк

(71) Заявители АН Белорусской ССР и Минский радиотехнический институт

(54) ГЕНЕРАТОР СЛУЧАЙНОГО ПОТОКА ИМПУЛЬСОВ

2

Изобретение относится к области вычислительной техники и может быть использовано при создании стохастических вычислительных машин и моделей, генераторов случайных чисел, при моделировании случайных процессов.

Известен генератор случайного потока импульсов, содержащий источник шума, элементы И, ИЛИ, счетчики [1].

Однако наличие счетчиков в этом устройстве обуславливает сложность генератора.

Наиболее близким по технической сущности к предложенному является генератор случайного потока импульсов, содержащий генератор импульсов, п датчиков равномерных двоичных случайных чисел, п элементов И, выходы которых соединены с первой группой 15 входов элемента ИЛИ, выход которого является выходом генератора случайного потока импульсов, цифровой генератор функций, вход которого подключен к выходу элемента ИЛИ, а выходы цифрового генератора функций подключены к первым входам п элементов И соответственно, вторые входы которых соединены с выходом генератора импульсов, третьи входы п элементов И сое-

динены с единичными выходами п датчиков равномерных двоичных случайных чисел соответственно, инверсные выходы которых подключены к j-м входам п элементов И соответственно [2].

Однако увеличение точности в этом генераторе приводит к неоправданному его усложнению.

Цель изобретения - повышение точности генератора случайного потока импульсов, без существенного усложнения его схемы.

Это достигается тем, что генератор содержит коммутатор, п датчиков равномерных двоичных случайных чисел, п элементов И, выходы которых соединены со второй группой входов элемента ИЛИ, выход которого соединен со входом коммутатора, первый выход которого соединен с i-ми входами п элементов И. Первые входы п элементов И соединены с первыми п выходами цифрового генератора функций соответственно. Вторые входы п элементов И соединены с выходом генератора импульсов. Третьи входы п элементов И соединены с прямыми выходами п датчиков равномерных двоичных случайных чисел соответ-

ственno. Инверсные выходы ( $m+1$ ) равномерных двоичных случайных чисел подключены к  $j$ -м выходам ( $m+1$ ) элементов И соответственно, 1-ые выходы которых соединены со вторым выходом коммутатора.

На фиг. 1 изображена блок-схема генератора случайного потока импульсов. На фиг. 2 изображена блок-схема одного из возможных вариантов исполнения коммутатора.

Генератор случайного потока импульсов состоит из генератора 1 импульсов, ( $n+m$ ) датчиков 2 равномерных двоичных случайных чисел, ( $n+m$ ) многоходовых элементов 3 И, элемента 4 ИЛИ, цифрового генератора 5 функций, коммутатора 6. Коммутатор 6 (фиг. 2) состоит из генератора 7 регуляриных импульсов, счетчика 8, демодификатора 9, многопозиционного переключателя 10, триггера 11.

Генератор, 1 импульсов предназначен для формирования импульсов выходного случайного потока (для формирования случайного потока с заданным законом распределения временных интервалов может быть применен генератор регуляриных импульсов). Выход генератора 1 соединен с соответствующими входами всех ( $n+m$ ) многоходовых элементов 3 И. Датчики 2 равномерных двоичных случайных чисел предназначены для формирования ряда вероятностей  $[2^{-1}, 2^{-2}, \dots, 2^{-(n+m)}]$  появления "1" на соответствующих входах элементов 3 И. Прямой выход  $j$ -го датчика 2 соединен с соответствующим входом  $j$ -го элемента 3 И, а инверсный выход  $j$ -го датчика 2 соединен с соответствующими входами элементов 3 И от ( $j+1$ )-го до ( $n+m$ )-го. Элементы 3 И и элемент 4 ИЛИ предназначены для формирования совместно с датчиками 2 и цифровым генератором 5 функций, вероятности прохождения импульсов генератора 1 на выход устройство. Выходы элементов 3 И соединены со входами элемента 4 ИЛИ. Выход элемента 4 ИЛИ является выходом устройства.

Цифровой генератор 5 функций предназначен для хранения кодов, с помощью которых происходит формирование требуемых вероятностей появления импульсов на выходе устройства. В общем виде цифровой генератор 5 функций представляет собой цифровое запоминающее устройство с управляемым блоком выборки адреса. Вход генератора 5 функций соединен с выходом устройства. Выходы цифрового генератора 5 функций соединены со входами элементов 3 И таким образом, что первые  $m$  выходов (старшие разряды) соединены с соответствующими входами первых  $m$  и последних  $m$  элементов 3 И, а остав-

шиеся выходы от ( $m+1$ )-го до  $n$ -го соединены с соответствующими выходами элементов 3 И от ( $m+1$ )-го до  $n$ -го. Коммутатор предназначен для формирования интервала времени, в течение которого  $m$  старших разрядов цифрового генератора 5 функций подключается для формирования вероятностей от  $2^{-m}$  до  $2^{-(n-m)}$ , а после окончания этого интервала времени — к формированию вероятностей от  $2^1$  до  $2^n$ . Вход коммутатора 6 соединен с выходом устройства. Прямой выход коммутатора 6 соединен с соответствующими выходами первых  $m$  элементов 3 И, а инверсный выход — с соответствующими выходами последних  $m$  элементов 3 И.

Принцип работы генератора случайного потока импульсов заключается в следующем.

Датчики 2 равномерных двоичных случайных чисел формируют потоки импульсов с равными вероятностями появления единиц и нулей:

$$P_j(1) = P_j(0) = \frac{1}{2} = 2^{-1},$$

где  $P_j(1)$  и  $P_j(0)$  — вероятности появления "1" и "0" соответственно на выходе  $j$ -го датчика 2. Датчик 2 генерирует "1", если на его прямом выходе присутствует высокий потенциал, а на инверсном выходе присутствует низкий потенциал и наоборот, датчик 2 генерирует "0" если на его прямом выходе — низкий потенциал, а на инверсии — высокий. Вероятность одновременного появления "1" на тех входах  $j$ -го элемента 3 И, к которым подключены  $j$  датчиков 2, равна:

$$P_j(1) = P_j(0) \cdot P_j(0) \dots P_j(0) = P_j(1)^m \quad (1)$$

Вероятности  $P_j(1)$ , при изменении  $j$  от 1 до  $K$  образуют двоичный ряд вероятностей (т.е.,  $P_1(1) = 2^{-1}; P_2(1) = 2^{-2}; P_K(1) = 2^{-K}$ ). Кроме того, вероятности  $P_j(1)$  образуют полную группу несомненных событий. Эти свойства  $P_j(1)$  позволяют формировать в данном устройстве любую вероятность  $P_j$  с помощью коэффициентов  $\{a_i\}$  цифрового генератора 5 функций:

$$P_j = a_1 \cdot 2^{-1} + a_2 \cdot 2^{-2} + \dots + a_n \cdot 2^{-n} = \sum_{i=1}^n a_i \cdot 2^{-i} \quad (2)$$

где  $n$  — число разрядов цифрового генератора 5 функций,  $a_i \in \{0, 1\}$ .

Очевидно, что вероятность прохождения импульсов с выхода генератора 1 через элемент 4 ИЛИ на выход устройства, определяется сформированной в данный момент вероятностью  $P_j = \sum_{i=1}^n a_i \cdot 2^{-i}$ . Таким образом, меняя коэффициенты  $\{a_i\}$  на выходе цифрового генератора 5 функций по определенному закону мы будем получать случайный поток импульсов с требуемыми параметрами. Для получения случайного потока импульсов с нужным законом распределения временных интервалов  $V(t)$ , необходимо заданную функцию  $F_V(t)$  разбить

на  $K$  равных интервалов длительностью  $\Delta t = t_j - t_{j-1}$  и для каждого  $j$ -го ( $j = 1, 2, \dots, K$ ) интервала вычислить вероятности  $P_j(\Delta t)$  того, что произвольно выбранный в потоке временной интервал  $V(t)$  будет длительностью  $(j-1)\Delta t \leq V(t) < j\Delta t$ :

$$P_j(\Delta t) = F_V(t_j) - F_V(t_{j-1}) \quad (3)$$

По вычисленным  $P_j(\Delta t)$  необходимо определить условные вероятности  $P_j^*(\Delta t)$  того, что временной интервал  $V(t)$  окончится в  $j$ -ом интервале, при условии, что он не окончился ни в одном из  $(j-1)$  интервалов:

$$P_j^*(\Delta t) = \frac{P_j(\Delta t)}{\sum_{i=1}^{j-1} P_i(\Delta t)} \quad (4)$$

После этого определяются коэффициенты  $\{a_i^*\}$ , обеспечивающие формирование требуемых  $P_j^*(\Delta t)$ :

$$P_j^*(\Delta t) = \sum_{i=1}^n a_i^* 2^{-i} \quad (5)$$

По вычисленным коэффициентам определяются число  $m$  старших разрядов кодов  $\{a_i^*\}$  и номер интервала  $\ell \leq K$ , для которых:

$$a_i^* = 0 \text{ для всех } i = 1, 2, \dots, m \text{ при } (m \leq n) \\ j = 1, 2, \dots, \ell \text{ при } (\ell < K) \quad (6)$$

Так как в устройстве имеются  $m$  дополнительных датчиков 2 равномерных двоичных случайных чисел с номера  $(n+1)$  до номера  $(n+m)$ , что позволяет получать вероятности от  $2^{-(n+1)}$  до  $2^{-(n+m)}$ , то для увеличения точности воспроизведения  $F_V(t)$  на  $\ell$  первых интервалах, для которых выполняется равенство (6), можно использовать эти коэффициенты для формирования малых вероятностей, что в предложенном устройстве осуществляет коммутатор 6. Коммутатор 6 подключает  $m$  первых выходов цифрового генератора 5 функций к дополнительным элементам 3 И соответственно на начальном участке воспроизведения длительности  $\Delta t \cdot \ell$ . Условные вероятности  $P_j^*(\Delta t)$  для интервалов  $j \leq \ell$  определяется тогда по формуле:

$$P_j^*(\Delta t) = a_1^* 2^{-(n+1)} + a_2^* 2^{-(n+2)} + \dots + a_m^* 2^{-(n+m)} + \\ + a_{m+1}^* 2^{-(m+1)} + \dots + a_\ell^* 2^{-\ell}, \quad j = 1, 2, \dots, \ell.$$

Вычисленные коэффициенты  $\{a_i^*\}$  вводятся в память цифрового генератора 5 функций таким образом, что  $\{a_i^*\}$  вводится в первый адрес, а  $\{a_i^*\}$  вводится в  $j$ -й адрес. Настройка коммутатора 6 заключается в том, что с помощью генератора 7 регулярных импульсов, счетчика 8, дешифратора 9 и переключателя 10 задается интервал времени  $\Delta T = \Delta t \cdot \ell$  (где  $\ell$  – число участков разбиения  $F_V(t)$ , где не используются вероятности  $2^{-1}, 2^{-2}, \dots, 2^{-m}$ ), после которого произойдет подключение к формированию вероятностей  $2^{-1}, 2^{-2}, \dots, 2^{-m}$ . По определенной команде на выходе цифрового генератора 5 функций в определенные моменты времени

$t_j = \Delta t \cdot j$  начинают появляться потоком давательно коды  $\{a_i^*\}$  с  $j = 1$  до  $K$ , которые формируют требуемые условные вероятности  $P_j^*(\Delta t)$ . По этой же команде триггер 11 блока 6 устанавливается в нулевое состояние (т.е. на инверсном выходе высокий потенциал), подключая тем самым первые  $m$  разрядов цифрового генератора 5 функций к дополнительным элементам 3 И. Если импульс с генератора 1 проходит на выходе устройства при коде  $\{a_i^*\}$ ;  $j \leq \ell$  на выходе цифрового генератора 5 функций, что свидетельствует об окончании формирования случайного временного интервала, то цифровой генератор 5 функций и коммутатор 6 возвращаются по обратной связи в исходное состояние, и процесс повторяется снова. Если импульс с выхода генератора 1 не проходит на выход устройста на  $\ell$  первых интервалах, то после  $\ell$ -го интервала коммутатор 6 переходит в единичное состояние, подключая тем самым первые  $m$  разрядов цифрового генератора 5 функций к формированию старших вероятностей (так как они после интервала  $\Delta T = 1 \cdot \Delta t$  должны "вступать в работу"). При прохождении импульса с генератора 1 на выход устройства на интервале  $1 \leq j \leq K$ , цифровой генератор 5 функций и коммутатор 6, возвращаются в исходное состояние (цифровой генератор 5 функций – к первому адресу, коммутатор 6 – в нулевое состояние), и процесс повторяется снова.

Использование новых элементов выгодно отличает предложенный генератор случайного потока импульсов от прототипа тем, что "загрузка"  $m$  старших разрядов цифрового генератора функций сначала для формирования малых вероятностей, а затем после определенного интервала  $j=1$  для формирования больших вероятностей, для которых выполняется условие (6), позволяет повысить точность воспроизведения случайного потока с требуемыми параметрами без увеличения объема памяти цифрового генератора функций.

#### Формула изобретения

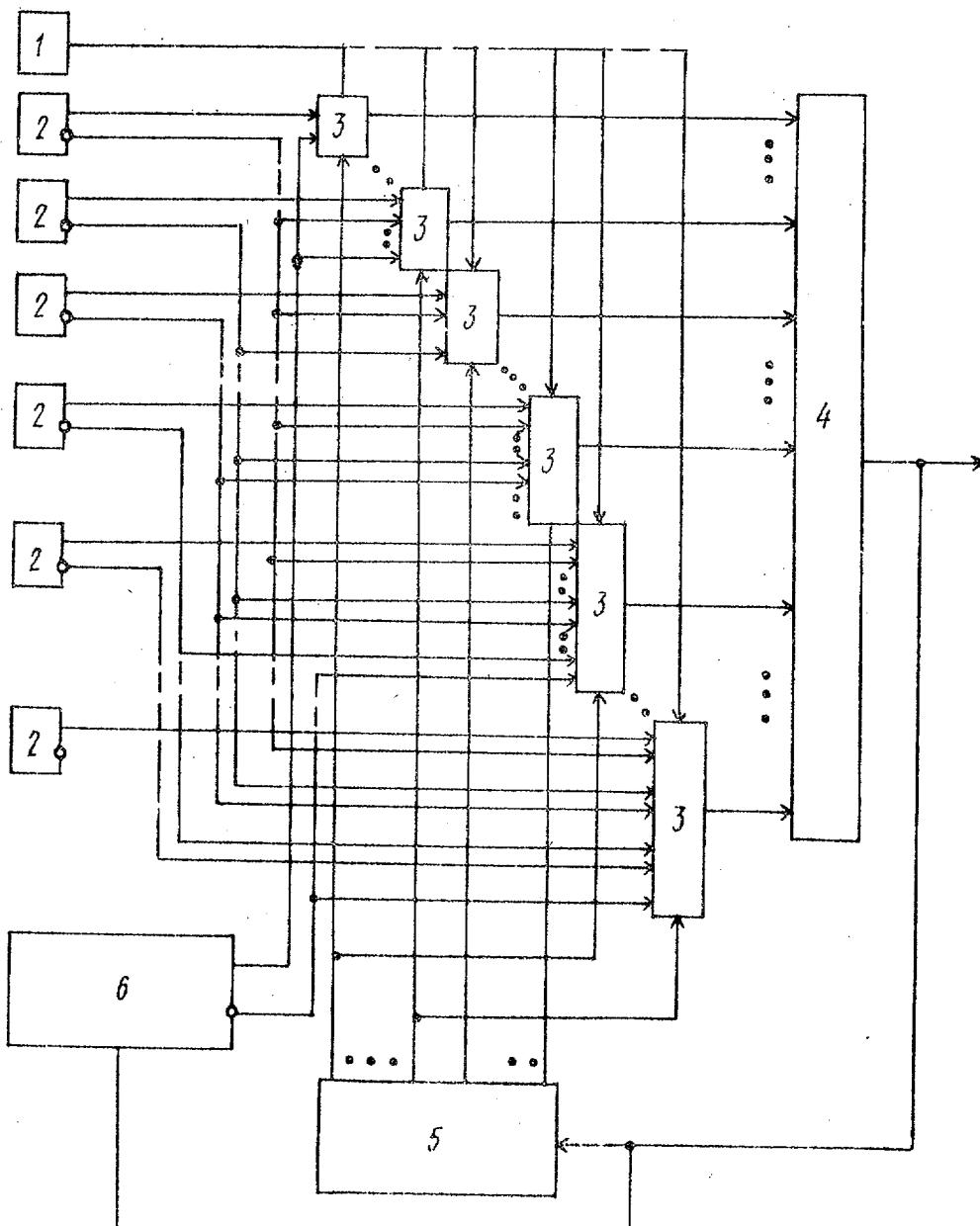
Генератор случайного потока импульсов, содержащий генератор импульсов,  $n$  датчиков равномерных двоичных случайных чисел,  $p$  элементов И, выходы которых соединены с первой группой входов элемента ИЛИ, выход которого является выходом генератора случайного потока импульсов, цифровой генератор функций, вход которого подключен к выходу элемента ИЛИ, а выходы цифрового генератора функций подключены к первым входам  $p$  элементов И соответственно, вторые входы которых соединены с выходом генератора

импульсов, третий входы п элементов И соединены с единичными выходами п датчиков равномерных двоичных случайных чисел соответственно, инверсные выходы которых подключены к  $j$ -м входам п элементов И соответственно, отличаясь тем, что, с целью повышения точности генератора случайного потока импульсов, он содержит коммутатор, п датчиков равномерных двоичных случайных чисел, п элементов И, выходы которых соединены со второй группой входов элемента ИЛИ, выход которого соединен со входом коммутатора, первый выход которого соединен с 1-ми входами п элементов И, первые выходы п элементов И соединены с первыми п выходами цифрового генератора функции соответст-

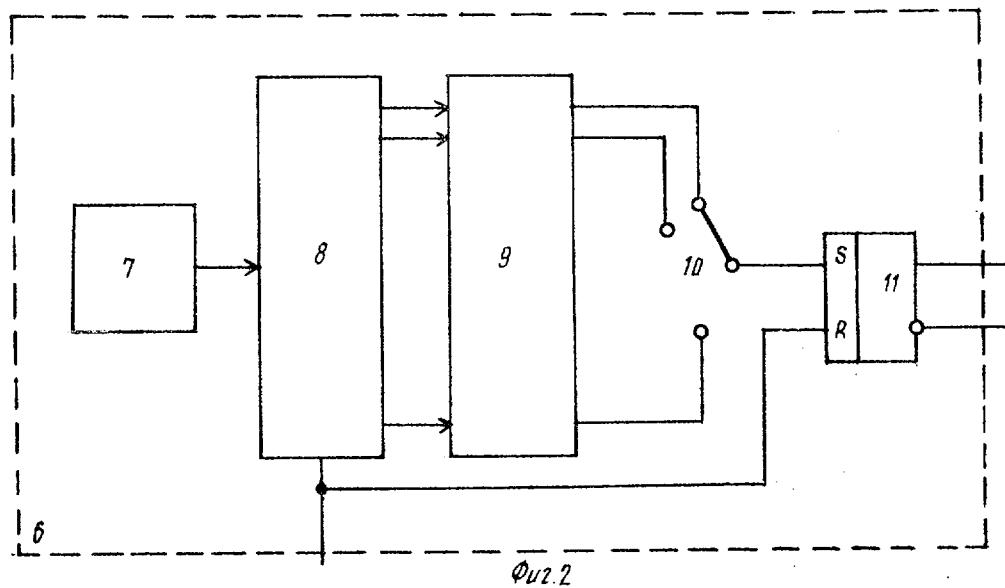
венно, вторые выходы п элементов И соединены с выходом генератора импульсов, третий входы п элементов И соединены с прямыми выходами п датчиков равномерных двоичных случайных чисел соответственно, инверсные выходы (m-1) датчиков равномерных двоичных случайных чисел подключены к  $j$ -м входам (m-1) элементов И соответственно 1-ые выходы которых соединены со вторым выходом коммутатора.

Источники информации, принятые во внимание при экспертизе

1. Авторское свидетельство СССР № 504196, кл. G 06 F 1/02, 1975.
2. Заявка № 2144629/18-24, кл. G 07 C 15/00, 1976, по которой принято решение о выдаче авторского свидетельства.



Фиг.1



Составитель А. Карасов

Редактор А. Виноградов Техред М. Келемеш Корректор В. Бутяга

Заказ 6772/52

Тираж 669

Подписьное

ЦНИИПИ Государственного комитета СССР

по делам изобретений и открытий

113035, Москва, Ж-35, Раушская наб., д. 4/5

Филиал ППП "Патент", г. Ужгород, ул. Проектная, 4