

СПОСОБЫ ГЕНЕРАЦИИ СЛУЧАЙНЫХ ЧИСЕЛ

На практике используется три основных способа генерации случайных чисел:

- аппаратный (физический),
- табличный (файловый),
- алгоритмический (программный).

АППАРАТНЫЙ СПОСОБ

- В основе лежит какой-либо физический эффект (например, шумы в электронных устройствах).
- Случайные числа вырабатываются с помощью специального датчика (устройства).
- Этот способ не гарантирует качество последовательности случайных чисел.
- С помощью этого способа нельзя получать одинаковые последовательности.
- Используется редко.

ТАБЛИЧНЫЙ СПОСОБ

- Случайные числа оформлены в виде таблицы в оперативной памяти или на внешнем носителе.
- При этом способе запас чисел ограничен.

- Вычислительные ресурсы используются неэффективно.
- Используется редко.

ПРОГРАММНЫЙ СПОСОБ

- Случайные числа формируются с помощью специальных программ.
- Каждое случайное число вычисляется с помощью соответствующей программы по мере возникновения потребностей при моделировании системы на ЭВМ.
- Можно многократно воспроизводить последовательности чисел.
- Этот способ наиболее распространен.

ПРОГРАММНЫЕ МЕТОДЫ ГЕНЕРАЦИИ СЛУЧАЙНЫХ ЧИСЕЛ

Для эффективного розыгрыша случайных величин при статистическом моделировании систем на ЭВМ используют генераторы (датчики) случайных чисел.

ТРЕБОВАНИЯ К ГЕНЕРАТОРУ СЛУЧАЙНЫХ ЧИСЕЛ

Генерируемые последовательности должны:

- состоять из квазиравномерно распределенных чисел;
- содержать статистически независимые числа;
- быть воспроизводимыми; • иметь неповторяющиеся числа;

- генерироваться с минимальными затратами машинного времени;
- занимать минимальный объем машинной памяти.

Чаще всего базовым алгоритмом, на основе которого могут быть получены алгоритмы и программы моделирования любых случайных величин, является алгоритм датчика равномерно распределенной СВ на интервале (0,1).

МЕТОД СЕРЕДИННЫХ КВАДРАТОВ

Пример. Пусть имеется $2n$ -разрядное число меньше 1, возведем его в квадрат, а затем отберем средние $2n$ разрядов.

$x_0 = 0,2152$, $(x_0)^2 = 0,04631104$, $x_1 = 0,6311$, $(x_1)^2 = 0,39828721$,
 $x_2 = 0,8287$ и т.д.

Недостаток подобных методов – наличие корреляции между числами последовательности, а иногда случайность вообще отсутствует, Например:

$x_0 = 0,4500$, $(x_0)^2 = 0,20250000$, $x_1 = 0,2500$, $(x_1)^2 = 0,06250000$, $x^2 = 0,2500$ и т.д.

38

КОНГРУЭНТНЫЕ МЕТОДЫ

В основе лежит понятие конгруэнтности. Два целых числа α и β конгруэнтны (сравнимы) по модулю m , где m – целое число,

тогда и только тогда, когда существует такое целое число k , что $\alpha - \beta = kt$, т.е. если разность делится на t и если числа α и β дают одинаковые остатки от деления на абсолютную величину числа t .

Примеры:

$$\alpha = 9375 \text{ и } \beta = 1875; 9375 - 1875 = 7500 = 4 \cdot 1875$$

$$\alpha = 9375 \text{ и } \beta = 6875; 9375 - 6875 = 2500 = 4 \cdot 625$$

$$\alpha = 1984 \text{ и } \beta = 1944; 1984 - 1944 = 40 = 4 \cdot 10$$

Большинство конгруэнтных процедур генерации случайных чисел основаны на следующей формуле:

$$x_{i+1} = \lambda x_i + \mu \pmod{M}$$

где λ, x_i, μ, M – неотрицательные целые числа, x_0 задана.

По целым числам последовательности $\{X_i\}$ можно построить последовательность $\{x_i\} = \{X_i/M\}$ рациональных чисел из единичного интервала $(0,1)$. Конгруэнтная процедура получения последовательности псевдослучайных чисел квазиравномерно распределенных чисел может быть реализована

- Мультипликативным методом
- Смешанным методом.

МУЛЬТИПЛИКАТИВНЫЙ МЕТОД

Задаёт последовательность неотрицательных целых чисел $\{X_i\}$, не превосходящих M по формуле:

$$X_{i+1} = \lambda X_i \pmod{M}$$

Здесь μ отсутствует, т.е. это частный случай общего соотношения (15.1).

Особенности:

- В силу детерминированности метода получают воспроизводимые последовательности.
- Минимальный объем памяти; мин. затраты вычислительных ресурсов (нахождение произведения двух чисел).
- В качестве X_0 выбирают произвольное нечетное число; M – определяется наибольшим значением получаемых случайных чисел при машинной реализации $M = p^g$, где p – основание системы счисления, g – число бит в машинном слове.

Алгоритм:

- Необходимо взять последнее псевдослучайное число X_i ;
- умножить его на постоянный коэффициент λ ;
- взять модуль полученного числа по M , то есть разделить на M и получить остаток.

- Этот остаток присвоить следующему псевдослучайному числу X_{i+1} .

Для 32-разрядного компьютера $M = 2^{31} - 1 = 2147483647$, поскольку один разряд задает знак числа.

СМЕШАННЫЙ МЕТОД

Задаёт последовательность неотрицательных целых чисел $\{X_i\}$ не превосходящих M по формуле:

$$X_{i+1} = \lambda X_i + \mu \pmod{M}$$

Где λ, μ, M – неотрицательные целые числа.

С вычислительной точки зрения метод сложнее на одну операцию сложения, но введение дополнительного параметра позволяет уменьшить возможную корреляцию между генерируемыми числами.

В настоящее время почти все пакеты прикладных программ ЭВМ используют конгруэнтные методы.

Применяемые генераторы случайных чисел перед моделированием должны пройти тщательное предварительное тестирование на:

- равномерность,
- стохастичность, • независимость получаемых последовательностей случайных чисел.