# Определения, обозначения и сокращения

ГПСЧ - генератор псевдослучайных чисел.

НИСТ - Национальный институт стандартов и технологий.

# Введение

ГПСЧ находят широкое применение в криптографии (в системах защиты информации), в численных методах (метод Монте-Карло), моделировании и многих других областях. Для проверки их работы рекомендуется использовать статистические тесты. К примеру, Национальный Исследовательский институт Стандартов и Технологий (NIST) рекомендует 15 таких тестов [1]. В последние годы появились новые тесты, основанные на методах теории информации [2] (или сжатии данных).

**union**

В наше время существует проблема поиска стойкого ГПСЧ. Стойкость генератора определяется его способностью проходить статистические тесты, основанные на поиске закономерностей в последовательностях псевдослучайных чисел. Цель данной работы - адаптировать набор таких тестов для проверки ГПСЧ на случайность. Новизна состоит в том, что кроме тестов НИСТ будут использован новый тест: стопка книг. Весь этот набор тестов будет проверять не только стандартные генераторы, которые уже существуют в наше время, но и будет проверен новый ГПСЧ.

# Изучение тестов

Были изучены статистические тесты НИСТ, описание которых можно найти в [4]. Суть тестов в выявлении отклонений в последовательности чисел, которые выдаёт ГПСЧ, от случайной последовательности.

# Описание тестов (как нист, так и стопки книг…)

Здесь будет описание

# Адаптация тестов

Была скачана программа статистических тестов НИСТ с ресурса [5]. Данная программа предоставляет консольный интерфейс. Разобравшись с интерфейсом, я пришёл к выводу, что он [интерфейс] очень не удобен:

1. **Неудобный ввод данных.** Каждый раз приходится заново вводить определённое количество входных параметров, которые можно было бы поставить по умолчанию или передавать их в качестве аргументов (пример на ОС Linux: “$ > ./a.out param1=val1 param2=val2 …”).
2. **Единственный способ получения результирующей информации.** Результаты работы программы заносятся в файл в определённом формате в свою поддиректорию. Формат файла читаем и воспринимаем человеком, но не удобен для разработчика, который хочет быстро достать из неё информацию и по-своему её обработать.
3. **Плохо написанная программа с точки зрения расширяемости.** Программа написана на языке “C”. Она трудночитаема и сложно-разбираема (*смотри в словаре*). Компоненты программы сильно связаны друг с другом. Например, код, отвечающий за вывод результирующих данных и тестирование последовательностей на случайность, находится в одной и той же функции. Наличие глобальных переменных. Отсутствие директив, необходимых для того, чтобы заголовочный файл не мог повторяться при включении его в больше, чем один, исходный файл.
4. **Проблема распараллеливания.** Проблема, вытекающая из третьего пункта, заключается в том, что нельзя распараллелить программу при том факте, что каждая последовательность тестируется независимо от других, вследствие чего можно тестирование последовательности может происходить на разных потоках.

В виду перечисленных недостатков интерфейса, я принял решение, чтобы разработать собственную программу (уже на языке C++), в которую включу только код с тестами. Как известно, язык программирования С++ является надмножеством языка С (не считая некоторых исключений, под которые данная программа не проходит [***подумать, стоит ли это писать, либо нужно расписывать и объяснять почему так***]). Так как функции, которые реализуют тесты, занимаются ещё и выводом результирующей информации в файл, пришлось удалить эту часть кода из функций.

Также был использован новый статистический тест, основанный на алгоритме стопка книг, который можно загрузить с ресурса [1]. Его в том числе пришлось адаптировать к написанной мной программе, которая в результате стала являть собой адаптацию НИСТ тестов и стопки книг.

# Проверка теста стопки книг

Тест стопка книг –

# Проверка стандартных генераторов

Были проверены ГПСЧ в стандартной библиотеке C++ std.

# Оптимизация программы

Тестирование ГПСЧ с помощью предыдущей версии программы занимало много времени для длин последовательностей больше, чем 100 Кбит. Например, время, затрачиваемое на тестирование 100 последовательностей с длиной в 100 Кбит, занимало примерно 10 минут.

Для ускорения работы программы была использована библиотека OpenMP [2]. Так как в реализованном алгоритме последовательности псевдослучайных чисел тестируются независимо друг от друга, с помощью директив, предоставляемых библиотекой, работа программы в этой части стала параллельной. Т.е. в каждый момент времени работы программы N последовательностей тестируются в N различных потоках, и, если мы имеем N исполнительных устройств, то тестируются параллельно (параллелизм в пространстве). Время работы уменьшается пропорционально количеству задействованных исполнительных устройств.

# Реализация нового статистического теста

Тест «Order Test», описанный в публикации [1] (раздел 3.2 «Order Test»), является модификацией теста «стопки книг» ([1] раздел 3.1 «The Book Stack Test»). Тест был выбран в соответствие с быстротой его работы.

**Описание теста**

На вход тесту подаётся последовательность из символов алфавита *А*. Есть отсортированный массив («стопка»), который хранит частоту (счётчик) встречаемости символа в последовательности до момента *t* (позиция, до которой включительно последовательность была просмотрена). Элементы в массиве отсортированы таким образом, чтобы в начале массива (в вершине стопки) находились те символы, которые встречались в последовательности чаще других. Каждая итерация алгоритма описывается следующим образом: достаётся следующий символ из последовательности, потом ищется в стопке. После нахождения данного элемента, счётчик текущего символа увеличивается на единицу. Далее стопка сортируется (в соответствие со свойством).

**Реализация**

Класс, который реализует тест, выделяет память под: контейнер, который реализует «стопку» (хранит частоту встречаемости символа в последовательности), соответствие в виде массива (ключ: символ алфавита *А*; значение: индекс элемента в контейнере – для быстрого нахождения элемента в стопке), массив границ. Массив границ представляет собой множество элементов, каждый из которых является границей конкретного *ряда* элементов массива частот (определение ряда даётся дальше).

Элементы в стопке упорядочены по частоте встречаемости, поэтому наша стопка представляет собой совокупность *рядов*, подряд идущих элементов с одинаковой частотой. Достаточно хранить «ссылку» (индекс) на последний элемент в этом ряду, чтобы быстро получить все элементы этого *ряда*. Назовём эту «ссылку» *границей* – индекс в стопке, указывающий на конец этого *ряда*. Набор таких границ будем хранить в хэш-таблице. Хэш-таблица нужна для получения границы по ключу (частота ряда) за константное время.

Допустим, вытаскиваем очередной символ из последовательности. С помощью соответствия достаём индекс элемента в стопке. Увеличиваем счётчик (частоту) данного символа на единицу. Теперь данный элемент стопки должен переместиться в новый или уже существующий ряд с новой частотой (которая на единицу больше, чем предыдущая частота текущего элемента). С помощью хэш-таблицы достаём по ключу (частоте) индекс, указывающий на следующий после последнего элемента ряда элемент. Меняем эти два элемента местами, увеличивая индекс границы на единицу (т.е. сдвигая нашу границу, тем самым расширяя ряд новой частоты). Если же данной границы нет, то создаём новую границу, добавив её в хэш-таблицу. Текущий элемент меняем с верхним элементом стопки. Новую границу ставим на соответствующее место.

Во время работы теста могут появляться границы, совпадающие с другими границами по индексу, на который они ссылаются. Т.е. появляться пустые ряды. Чтобы не засорять хэш-таблицу, их нужно удалять. Проверка на удаление происходит каждый раз, как вытащенный символ попадает в новый ряд с новой частотой, тем самым опустошая свой предыдущий ряд. С помощью std::map (хэш-таблицы из стандартной библиотеки С++) удаление можно сделать за константное время [4].

**Сложность работы**

Сложность алгоритма: O(N \* log(N)) – худший случай. Среднее время: O(N). Каждая итерация цикла выполняется в среднем за константное время.

**Принятие решения**

На вход тесту подаётся размер верхней стопки. Программа считает, сколько каждый символ побывал в этой верхней части стопки. И считает статистику хи-квадрат для этих данных. В соответствие с таблицей распределения хи-квадрат по статистике достаётся вероятность, которая сравнивается с 0,95. Если вероятность больше данного числа, то принимается гипотеза о не случайности последовательности. Иначе последовательность случайна.

**Результаты**

Тест проверялся на числе Пи, которое было признано случайным набором статистических тестов, имеющихся в данной программе. При стопки для двух элементов (0 и 1), на длинах последовательности до 1000 тест бракуют их: т.е. выводит, что последовательности неслучайны. Отладив программу последовательности из тысячи элементов, были получены такие результаты: количество единиц и нулей встречалось 511 и 489 раз, соответственно; количество раз, которое единица побывала в верхней части стопки, равно 822 (нуль – 178). Т.е. расхождение больше, чем в 4 раза. При увеличении длины последовательности расхождение только возрастает. Следовательно, таким конкретно таким тестом нельзя мерить случайность последовательностей.

# Список литературы

[1] <https://github.com/sashasasha-1987/book-stack>

[2] <https://www.nist.gov/programs-projects/nist-randomness-beacon>

[3] <https://github.com/grempe/nist-randomness-beacon>

[4] <http://nvlpubs.nist.gov/nistpubs/Legacy/SP/nistspecialpublication800-22r1a.pdf>

[5] https://sourceforge.net/projects/randomanalysis/

[1] <http://boris.ryabko.net/published.pdf>

[2] http://ssd.sscc.ru/sites/default/files/content/attach/343/lecture\_openmp\_2015.pdf

[3] http://pi2e.ch/blog/2017/03/10/pi-digits-download/

[4] http://en.cppreference.com/w/cpp/container/map/erase