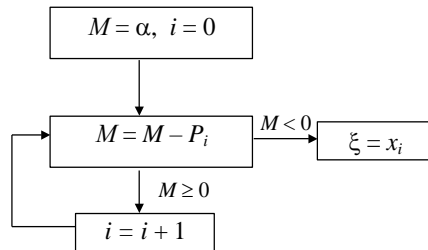


### 1. (I) Стандартный алгоритм моделирования дискретно распределённых случайных величин.

Общий метод моделирования случайной дискретной величины  $\xi$  основан на очевидном соотношении:

$$\left\{ \begin{array}{cccc} x_1 & x_2 & \cdots & x_n \\ p_1 & p_2 & \cdots & p_n \end{array} \right\} P \left( \sum_{k=0}^{m-1} P_k \leq \alpha \leq \sum_{k=0}^m P_k \right) = P_m, \text{ где } P_m = P(\xi = x_m), m = 0, 1, \dots$$

Стандартный алгоритм определения  $m$  для заданного значения  $\alpha$  реализуется по следующей схеме:



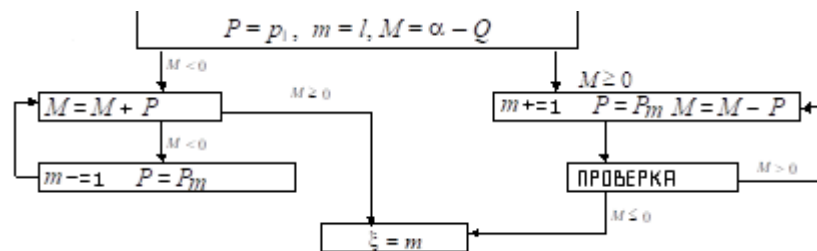
где  $x_i = i$ .

### 2. (I) Эффективность (трудоемкость) стандартного алгоритма. Понятие и вычисление.

Эффективность стандартного алгоритма обратно пропорциональна величине  $S = 1 + \sum_{k=0}^{\infty} kp_k$ . Таким образом, среднее число арифметических операций для моделирования  $\xi$  пропорционально  $S$ . А для случайной целочисленной величины  $S = 1 + M\xi$ .

### 3. (I) Нестандартный алгоритм моделирования распределения Пуассона.

Пусть параметр распределения Пуассона  $\alpha > 1$  и  $[\alpha] = l$ . Рассмотрим случайную величину  $\xi$ , распределенную по закону Пуассона с параметром  $\alpha$ . Известно, что  $p_l$  – максимальна, при  $k < l$  вероятности  $p_k$  возрастают с ростом  $k$ , а при  $k \geq l - p_k$  убывают с ростом  $k$ . Тогда рассматривается следующая процедура моделирования  $\xi$ : если  $\alpha \geq Q = \sum_{k=0}^l p_k$ , то пробы для определения  $m$  в соотношении (3.1) производятся по возрастанию  $k$ , начиная с  $l + 1$ ; в противном случае пробы производятся по убыванию  $k$ , начиная с  $l$



### 4. (II) Вывести рекуррентные формулы для:

Суть защиты заключается в верном применении к формуле вероятности закона распределения, т.

е. вероятности  $P$  следующей формулы:  $r(k) = \frac{P_{k+1}}{P_k}$

а) геометрического и «степенного» закона распределения;

Геометрический :

$$P_k = p(1-p)^k, \text{ тогда } r(k) = p(1-p)^{k+1} / p(1-p)^k = 1-p$$

Степенной:

$$P_k = P(\xi = k) = \frac{1}{2^k}, \quad k = 1, 2, \dots \Rightarrow \frac{1}{2^{k+1}} * \frac{2^k}{1} = \frac{1}{2}$$

б) гипергеометрического закона распределения;

$$P_k = \frac{C_{n_1}^k C_{n-n_1}^{l-k}}{C_n^l}, \text{ где } \max(0; n_1 + l - n) \leq k \leq \min(n_1, l), \text{ здесь } r(k) = \frac{P_{k+1}}{P_k} = \frac{C_{n_1}^{k+1} C_{n-n_1}^{l-k-1}}{C_n^l} * \frac{C_n^l}{C_{n_1}^k C_{n-n_1}^{l-k}} =$$

$$\frac{C_{n_1}^{k+1} C_{n-n_1}^{l-k-1}}{C_{n_1}^k C_{n-n_1}^{l-k}} = \frac{(n_1-k)(l-k)}{(k+1)(n-n_1-l+k)}$$

(Просите Волкову просто записать конечную формулу, там очень много сокращений факториалов и очень легко запутаться, а формула, что выше из Цоя и должна проканать).

в) биномиального закона распределения;

$\text{Bi}(n, p)$ , где  $P_k = P(\xi = k) = C_n^k p^k (1-p)^{n-k}$ . Для этого распределения:

$$r(k) = \frac{P_{k+1}}{P_k} = \frac{n!}{(k+1)!(n-k-1)!} \frac{k!(n-k)!}{n!} \frac{p}{1-p} = \frac{n-k}{k+1} \frac{p}{1-p}, k = 0, 1, \dots, n.$$

г) отрицательного биномиального закона распределения;

$$P_k = C_{s+k-1}^k p^s (1-p)^k \Rightarrow \frac{C_{s+k}^{k+1} p^s (1-p)^{k+1}}{C_{s+k-1}^k p^s (1-p)^k} \Rightarrow C_{s+k}^{k+1} p^s (1-p)^{k+1} = \frac{(s+k)! p^s (1-p)^{k+1}}{(k+1)!(s-1)!} \Rightarrow$$

$$C_{s+k-1}^k p^s (1-p)^k = \frac{(s+k-1)! p^s (1-p)^k}{k!(s-1)!} \Rightarrow \frac{(s+k)! p^s (1-p)^{k+1}}{(k+1)!(s-1)!} * \frac{k!(s-1)!}{(s+k-1)! p^s (1-p)^k} = \frac{(s+k)!(1-p)}{(k+1)(s+k-1)!}$$

д) распределения Пуассона.

$$P_k = \frac{\lambda^k}{k!} e^{-\lambda} \Rightarrow \frac{\lambda^{k+1} e^{-\lambda}}{(k+1)!} * \frac{k!}{\lambda^k e^{-\lambda}} = \frac{\lambda}{k+1}$$

5. (III) Доказать, что:

а) случайная величина  $\xi = [\rho \cdot (n+1)]$  при  $\rho \in \text{Rav}(0;1)$  имеет равномерное дискретное

$$\text{распределение с } P_i = \frac{1}{n+1};$$

Доказательство:

$$P(\xi < n) = P\{n \leq \rho(n+1) < n+1\} = |\text{делим на } (n+1) < 0 \Rightarrow -(n+1) \mid =$$

$$= P\left\{\frac{-n}{(n+1)} \leq -\rho < \frac{-(n+1)}{(n+1)}\right\} = P\left\{1 < \rho \leq \frac{n}{(n+1)}\right\} = 1 - \frac{n}{(n+1)} =$$

$$= \frac{n+1-n}{(n+1)} = \frac{1}{(n+1)}$$

б) случайная величина  $\xi = \frac{\ln \rho}{\ln(1-p)}$  при  $\rho \in \text{Rav}(0;1)$  распределена по геометрическому

$$\text{закону распределения с параметром } p: P_k = p \cdot (1-p)^k.$$

Доказательство:

$$P(\xi < k) = P\left\{k \leq \frac{\ln \rho}{\ln(1-p)} < (k+1)\right\} = |\text{умножаем на } \ln(1-p) < 0 \Rightarrow -\ln(1-p) > 0| =$$

$$= P\{-k \ln(1-p) \leq -\ln(\rho) < -(k+1) \ln(1-p)\} = P\{(k+1) \ln(1-p) < \ln(\rho) \leq k \ln(1-p)\} = |\exp|$$

$$P\{(1-p)^{k+1} < \rho \leq (1-p)^k\} = (1-p)^k - (1-p)^{k+1} = (1-p)^k (1 - (1-p)) = (1-p)^k p = p (1-p)^k$$