

Статистическое моделирование

Д.Е. Бурланков

Нижегородский университет им. Н.И. Лобачевского

Нижний Новгород, 2006

Фредерик У. Ланчестер



Один из основоположников автомобилестроения в Англии и теории полета самолета Фредерик У. Ланчестер (1868 – 1946), анализируя битвы Первой мировой войны, построил предельно простую систему дифференциальных уравнений, описывающих динамику уменьшения численности x и y войск двух воюющих сторон:

$$\dot{x} = -k_y y; \quad \dot{y} = -k_x x. \quad (1)$$

Это линейная система уравнений, имеющая точное решение

$$x = x_0 \operatorname{ch} \left(\frac{t}{\tau} \right) - y_0 \sqrt{\frac{k_y}{k_x}} \operatorname{sh} \left(\frac{t}{\tau} \right);$$

$$y = y_0 \operatorname{ch} \left(\frac{t}{\tau} \right) - x_0 \sqrt{\frac{k_x}{k_y}} \operatorname{sh} \left(\frac{t}{\tau} \right),$$

где $\tau = 1/\sqrt{k_x k_y}$. Если в какой-то момент $t = t_1$ войска y будут полностью уничтожены $y = 0$:

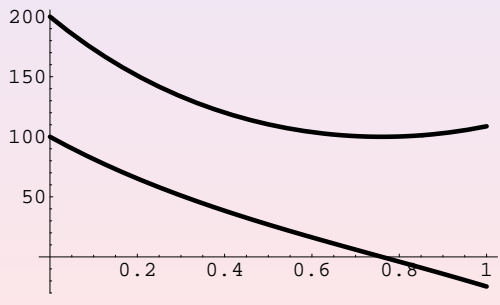
$$\operatorname{th} \left(\frac{t_1}{\tau} \right) = \frac{y_0 \sqrt{k_y}}{x_0 \sqrt{k_x}}.$$

Для достижения победы войсками x необходимо

$$k_x x_0^2 > k_y y_0^2. \quad (2)$$

Пример

$$x_0 = 200; k_x = 1; \quad y_0 = 100; k_y = 3; \quad \frac{k_x x_0^2}{k_y y_0^2} = \frac{4}{3}.$$



Мировая динамика Дж. Форрестера – 60-е годы

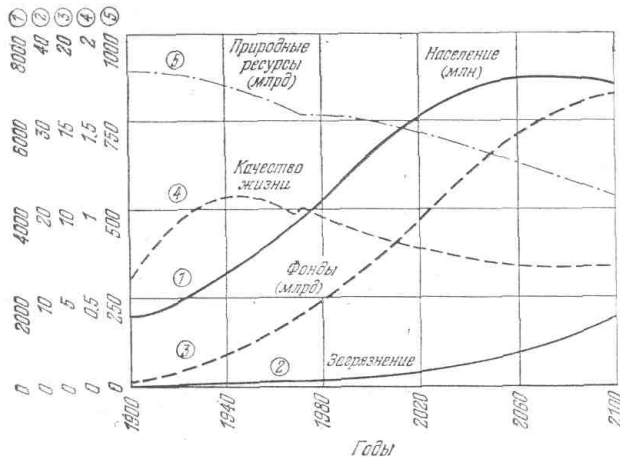
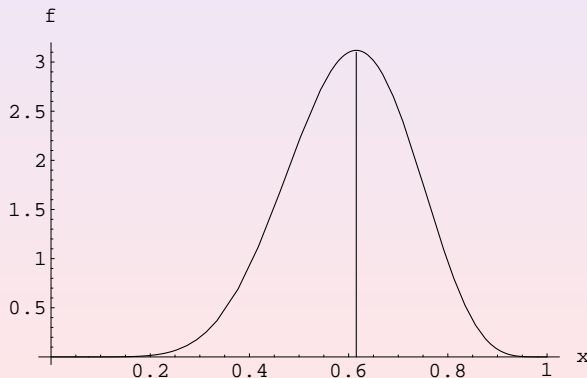


Рис. 6.1. Темп использования природных ресурсов и производство загрязнения уменьшены в 1970 г.

Статистическое моделирование

При составлении сетевых графиков в строительстве для учета неопределенности начала и окончания работ используют β -распределение.



Теория очередей

Классическая теория очередей исходит из возможности очереди иметь любую длину от 0 до ∞ .

Рассмотрение марковского процесса переходов между уровнями приводит к распределению длин очереди по Паскалю с параметром, определяемым отношением скорости прихода клиентов q к скорости обслуживания r : $\gamma = q/r$:

$$p_n = (1 - \gamma) \gamma^n$$

с математическим ожиданием и дисперсией

$$\langle n \rangle = \frac{\gamma}{1 - \gamma}; \quad D_n = \frac{\gamma}{(1 - \gamma)^2} = \langle n \rangle (\langle n \rangle + 1).$$

Вероятное число мы будем представлять тройкой чисел:
 $[a, b, r]$, где первые два числа определяют величины значений
 $x_1 < x_2$:

$$a = \frac{x_1 + x_2}{2}; \quad b = \frac{|x_2 - x_1|}{2} > 0, \quad (3)$$

а третье – вероятностный параметр:

$$p(x_1) = \frac{1-r}{2}; \quad p(x_2) = \frac{1+r}{2}; \quad -1 < r < 1. \quad (4)$$

Первые семиинварианты этого распределения

$$\chi_1^B \equiv \langle x \rangle^B = \frac{1-r}{2} (a-b) + \frac{1+r}{2} (a+b) = a + b r;$$

$$\chi_2^B = D_x^B = b^2 (1 - r^2); \quad (5)$$

$$\chi_3^B \equiv \alpha^B = -2 b^3 r (1 - r^2).$$

Аппроксимация вероятными числами

Добиваясь аппроксимации вероятным числом некоторого распределения с сохранением значений первых трех семиинвариантов, нужно решить систему уравнений:

$$a + b r = \langle x \rangle; \quad b^2 (1 - r^2) = D_x; \quad -2 b^3 r (1 - r^2) = \alpha_x,$$

Решая эту систему, находим значения параметров бинарного распределения $[a, b, r]$, аппроксимирующего исходное:

$$k = \frac{\alpha}{2D}; \quad a = \chi_1 + k; \quad b = \sqrt{k^2 + D}; \quad r = -\frac{k}{b}. \quad (6)$$

Сложение вероятных чисел

Пусть к величине x представляемой вероятным числом $[A, B, R]$ добавляется случайная величина y , также представляемой вероятным числом $[a, b, p]$. Результирующая величина $z = x + y$ принимает четыре значения

$$z_1 = A - B + a - b; \quad z_2 = A - B + a + b;$$

$$z_3 = A + B + a - b; \quad z_4 = A + B + a + b$$

с вероятностями, соответственно,

$$\frac{(1-R)(1-r)}{4}; \quad \frac{(1-R)(1+r)}{4}; \quad \frac{(1+R)(1-r)}{4}; \quad \frac{(1+R)(1+r)}{4}.$$

Преобразование системы из четырех случайных чисел в вероятное число (две случайных величины) проводится на основе сохранения первых трех семиинвариантов.

Нужно вычислить три момента:

$$m_1 = x_1 p_1 + x_2 p_2 + x_3 p_3 + x_4 p_4;$$

$$m_2 = x_1^2 p_1 + x_2^2 p_2 + x_3^2 p_3 + x_4^2 p_4;$$

$$m_3 = x_1^3 p_1 + x_2^3 p_2 + x_3^3 p_3 + x_4^3 p_4,$$

через которые вычисляются семиинварианты:

$$\chi_1 = m_1; \quad \chi_2 = m_2 - m_1^2;$$

$$\chi_3 = m_3 - 3 m_1 m_2 + 2 m_1^3.$$

Через семиинварианты возвращается вероятное число.

Биномиальное распределение

$$\langle x \rangle = n(a + br) = A + BR; \quad D_x = nb^2(1 - r^2) = B^2(1 - R^2);$$

$$\alpha_x = -2nb^3r(1 - r^2) = -2B^3R(1 - R^2).$$

Из этой системы находим

$$BR = br; \quad A = na + (n - 1)br; \quad \frac{1 - R^2}{R^2} = n \frac{1 - r^2}{r^2},$$

откуда

$$R = \frac{r}{\sqrt{n - (n - 1)r^2}}; \quad B = b\sqrt{n - (n - 1)r^2}.$$

В симметричном случае ($r = 0$)

$$R = 0; \quad A = na; \quad B = b\sqrt{n}.$$

Вероятный уровень – это бинарная система, в которой одно из чисел равно нулю, а другое x реализуется с вероятностью p .
Представляется парой чисел $[a, s]$, где a – математическое ожидание, а $(s a) = \sqrt{D}$ – норма:

$$p = 1/(1 + s^2); \quad a = p x; \quad x = \frac{a}{p}; \quad D = x p(1 - p) = (a s)^2.$$

При аппроксимации некоторого распределения вероятным уровнем – через математическое ожидание $\langle x \rangle$ и дисперсию D_x :

$$a = \langle x \rangle, \quad s = \frac{\sqrt{D_x}}{a}.$$

Сложение, умножение и вычитание

Сложение уровней $[a, s] = [a_1, s_1], [a_2, s_2], a_1 > 0, a_2 > 0$:

$$a = a_1 + a_2; \quad s = \frac{1}{a} \sqrt{a_1^2 s_1^2 + a_2^2 s_2^2}.$$

Суммирование n одинаковых

$$z_n = [n a, s \sqrt{n}].$$

Умножение

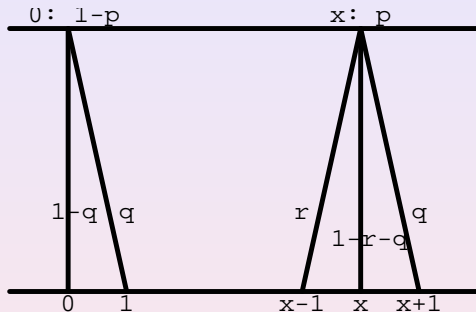
$$[a_1, s_1] \times [a_2, s_2] = [a_1 a_2, s_1 s_2].$$

Вычитание ($a > b$)

$$[a, s] - [b, r] = \left[a - \frac{b}{1 + s^2}, \frac{\sqrt{a^2 s^2 + b^2 r^2}}{a - \frac{b}{1 + s^2}} \right].$$

Уровневая аппроксимация очереди

Очередь представляется уровнем x с вероятностью p , а с вероятностью $1 - p$ она имеет нулевую длину, так что математическое ожидание длины $a = x p$. За некоторый интервал времени с вероятностью q ее длина может увеличиться (новый клиент) от значения x до величины $x + 1$, имеющей вероятность $p q$ и от нулевого уровня, приняв значение 1 с вероятностью $(1 - p) q$. За этот же интервал она может с вероятностью r укоротиться (клиент обслужен), но только от верхнего уровня, приняв значение $x - 1$ с вероятностью $p(1 - q)$. И, наконец, с вероятностью $1 - q - r$ ее длина не изменится, сохранив значение x .



В конце периода имеется пять значений с вероятностями

Значение	0	1	$x-1$	x	$x+1$
Вероятность	$(1-p)(1-q)$	$(1-p)q$	$p r$	$p (1-q-r)$	$p q$

x и p определяются из условия неизменности, для чего должны остаться неизменными математическое ожидание и дисперсия.

$$\begin{aligned} \langle x \rangle &= q + p(x - r) = px; \\ m_2 &= q + 2pqx + p(r - 2rx + x^2) = px^2. \end{aligned}$$

Отсюда $p = q/r$, откуда следует, что стационарное решение имеется лишь при $q < r$. Далее находим

$$x = \frac{r}{r - q}; \quad a = \frac{q}{r - q} = \frac{\gamma}{1 - \gamma}; \quad \gamma = \frac{q}{r}.$$

Математическое ожидание совпадает с точным значением.

Дисперсия $D = a$ отличается от точного значения $D = a(a + 1)$

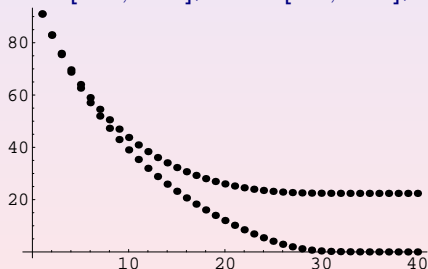
Статистическая Ланчестерская динамика

Численность войск определяем уровнями $[a_1, s_1]$ и $[a_2, s_2]$.

Коэффициенты эффективности также представляются вероятными уровнями $[k_1, r_1]$ и $[k_2, r_2]$. Пример:

$z1 = [100, 0.33]; m1 = [0.1, 0.65];$

$z2 = [100, 0.33]; m2 = [0.1, 1.53];$

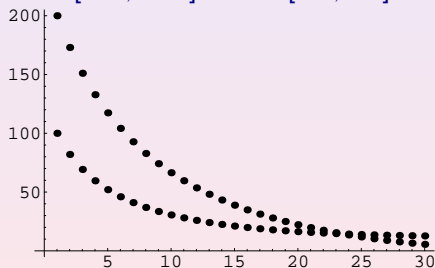


Первая армия побеждает за счет меньшего разброса в эффективности (верхняя кривая).

Вот результат победы армии с меньшей численностью, но лучшей эффективностью:

$$z1 = [200, 0.33]; m1 = [0.1, 2];$$

$$z2 = [100, 0.33]; m2 = [0.3, 0.5];$$



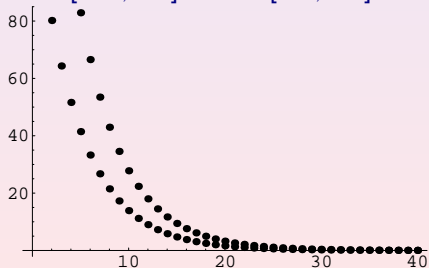
При критическом Ланчестерском соотношении

$$k_1 n_1^2 = k_2 n_2^2$$

при одинаковых разбросах наблюдается динамика Ланчестера, затаянута во времени:

$z1 = [200, 0.1]; m1 = [0.1, 0.1];$

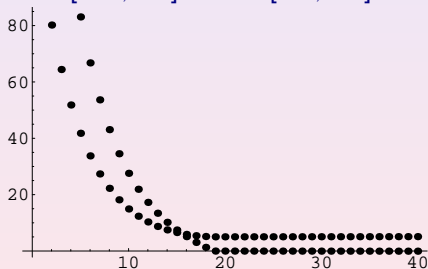
$z2 = [100, 0.1]; m2 = [0.4, 0.1];$



При Ланчестерском соотношении победа определяется минимумом разброса эффективности:

$$z1 = [200, 0.1]; m1 = [0.1, 0.3];$$

$$z2 = [100, 0.1]; m2 = [0.4, 0.2];$$



Выводы

- Вероятные числа моделируют любое распределение, сохраняя первых три семиинварианта.
- Вероятные уровни моделируют рвспределения положительных случайных чисел с сохранением математического ожидания.
- Операции сложения, вычитания, суммирования, умножения, деления, и возведения в степень вероятных чисел имеют результатом вероятные числа. То же и для вероятных уровней.
- Это свойство позволяет легко модифицировать программы динамического моделирования в программы вероятностного моделирования.
- Работа с вероятными числами и уровнями упрощает работу экспертов.