

# Математическое рассмотрение эволюции

- ГЕНОТИП
- (фенотипическая) приспособленность
- генетическая изменчивость

Фишер, Райт, Кимура, Эйген и др – количественный анализ

## Эволюция эпох

Периоды стазиса между инновациями (пунктуированные равновесия) – палеонтологические записи морфологических изменений, бактериальные колонии, моделирование тРНК

Возникновение эпидемий, развитие рака, культурный прогресс

Географическая метафора:

Адаптивные ландшафты (поверхности приспособленности)

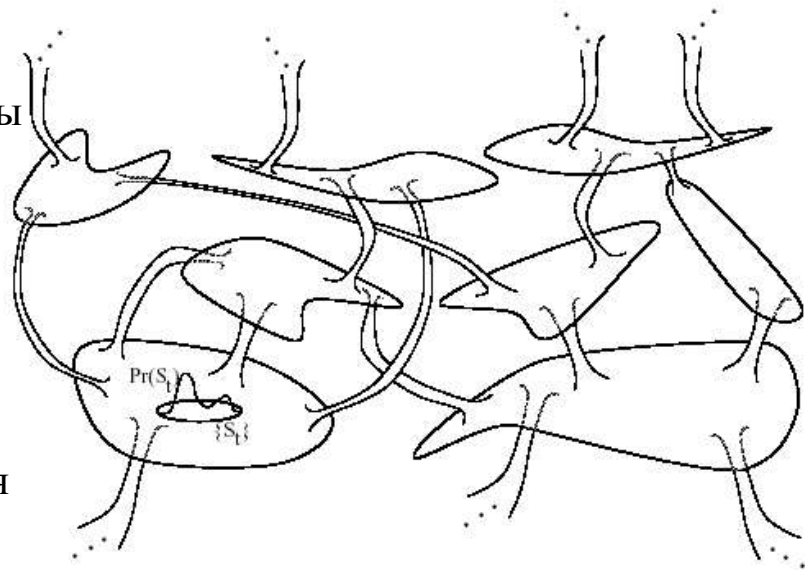
Свойство: вырожденность отображения генотип-фенотип –  
нейтральность эволюции

Бассейны равной приспособленности порталы  
между ними

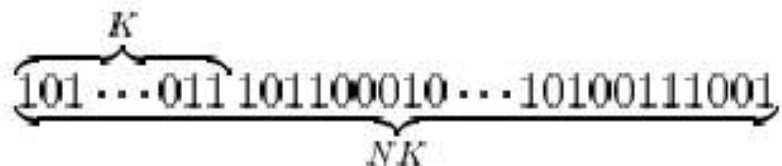
Нейтральный дрейф по сети бассейнов до  
нахождения сети с более высокой  
приспособленностью

Пароль перед порталом – особая комбинация  
генов, эффект основателя

Адаптация – освоение новой сети



# МОДЕЛЬ



$K$  блоков по  $N$

$f$  = число идеальных  
блоков (из 1)

ГА:

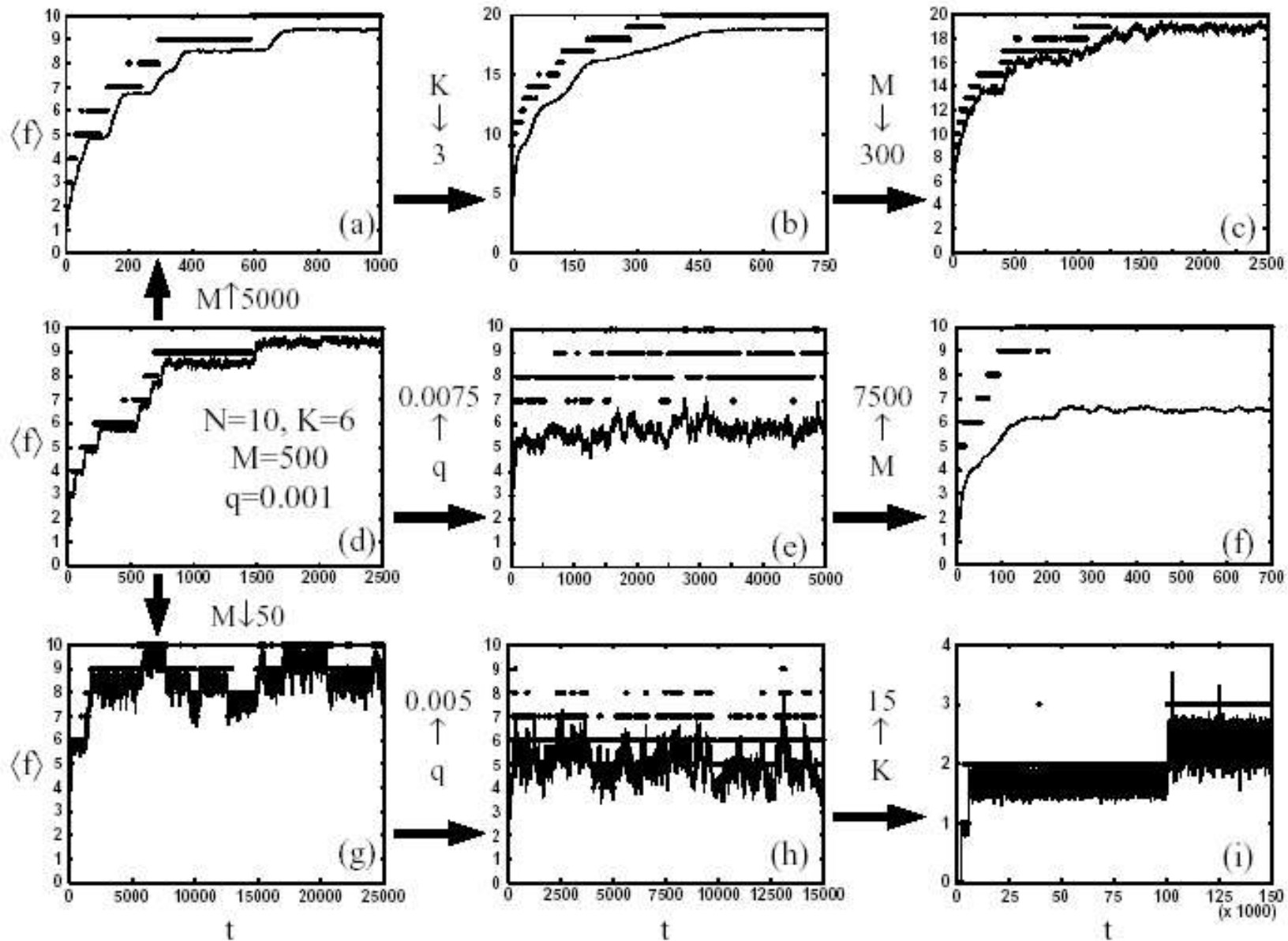
Портал – новый блок

$M$  строк длины  $KN$

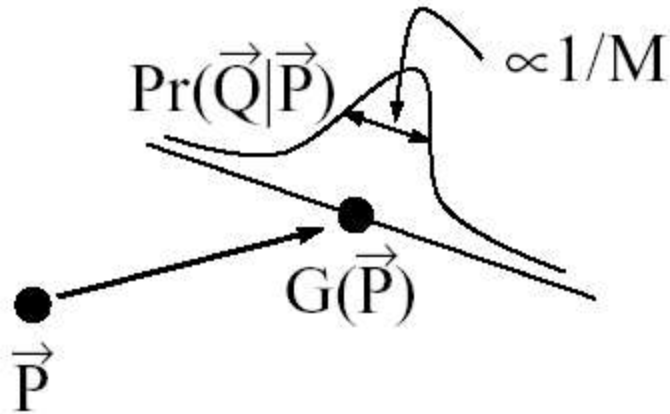
Пропорциональная приспособленности селекция

Мутации с вероятностью  $q$

# Динамика ГА при разных параметрах



## Вероятностное отображение популяции



$$\text{Pr}[\vec{P}^n \rightarrow \vec{P}^m] = M! \prod_{i=0}^N \frac{[G_i(\vec{P}^n)]^{m_i}}{m_i!},$$

Распределение популяции по приспособленности  $P(f, t)$ ,  
два первых момента

$$\sum_{f=0}^N P_f = 1.$$

$$\langle f \rangle = \sum_{f=0}^N f P_f.$$

Генетические операторы

$$\vec{P}(t+1) = \mathbf{G}[\vec{P}(t)],$$

$$\mathbf{G} = \mathbf{M} \cdot \mathbf{S},$$

Вероятность мутационного преобразования случайного блока в идеальный (суммирование по числу нулей в блоке)

$$A = \frac{1}{2^K - 1} \sum_{d=1}^K \binom{K}{d} q^d (1-q)^{K-d} = \frac{1 - (1-q)^K}{2^K - 1}.$$

Вероятность разрушения идеального блока мутациями

$$D = 1 - (1-q)^K.$$

Вероятность мутационного изменения  
приспособленности  $i \rightarrow j$

Сумма вероятностей того, что  
 $k$  блоков превратятся в идеальные  
 $l$  идеальных блоков будут разрушены  
при условии  $j+k-l=i$

$$M_{ij} = \sum_{k=0}^{N-j} \sum_{l=0}^j \delta_{j+k-l,i} \binom{N-j}{k} \binom{j}{l} A^k (1-A)^{N-j-k} D^l (1-D)^{j-l}.$$

## Пропорциональная селекция

$$P_i^s = c i P_i,$$

$$\sum_{i=0}^N P_i^s = 1.$$

$$c = \left[ \sum_{i=0}^N i P_i \right]^{-1} = \frac{1}{\langle f \rangle},$$

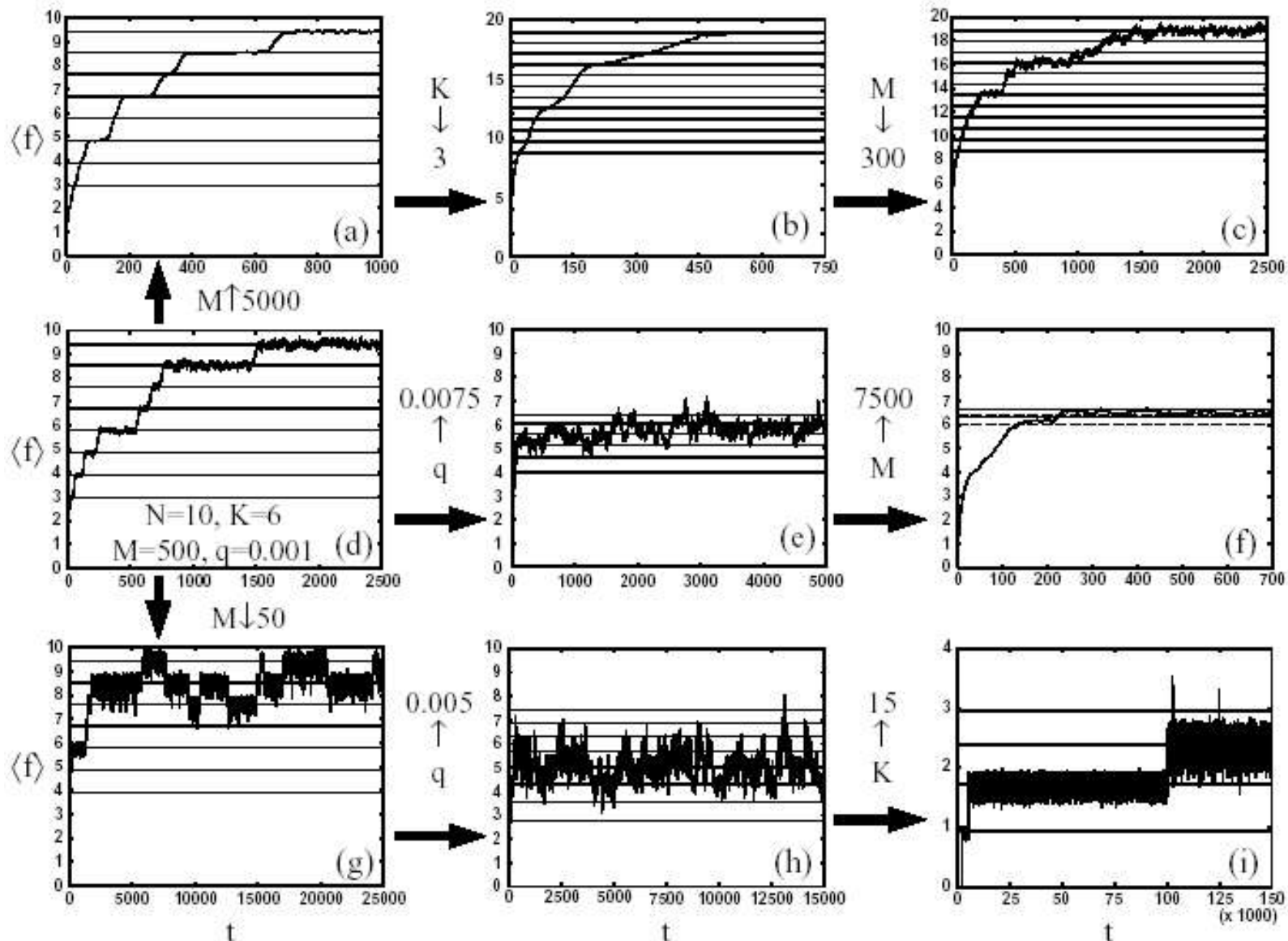


Генетический оператор

$$\vec{P}(t) = \mathbf{G}^t[\vec{P}(0)]$$

$$\mathbf{G}_{ij} = \sum_{k=0}^N \mathbf{M}_{ik} \mathbf{S}_{kj}.$$

$$\mathbf{S}_{ij} = \frac{i\delta_{ij}}{\langle f \rangle}.$$



Сколько эпох?

Эпоха  $n$

$\vec{P}^n$       Центр эпохи

$$\tilde{\mathbf{G}}^n \cdot \vec{P}^n = e_n \vec{P}^n$$

$f_n$

Способ решения: разложение по  $q$

$$\tilde{\mathbf{G}} = \tilde{\mathbf{H}}^0 + q\tilde{\mathbf{H}}^1 + \mathcal{O}(q^2)$$

$$\tilde{\mathbf{G}}_{ij} = j [\delta_{ij} (1 - q(A_1(N - j) + Kj)) + \delta_{(i-1)j} A_1(N - j)q + \delta_{(i+1)j} Kj q] + \mathcal{O}(q^2)$$

$$A = A_1 q + \mathcal{O}(q^2) = \frac{K}{2^K - 1} q + \mathcal{O}(q^2)$$

$$P_i^n \equiv \delta_{in} + q\Delta_i^1$$

$$e_n = n + qe_n^1.$$

$$\tilde{\mathbf{G}} \cdot \vec{P}^n = e_n \vec{P}^n,$$

$$q \rightarrow 0, e_n = n \text{ and } P_i^n = \delta_{in}$$

$$P_n^n = (1 - n^2 K q) \text{ and } P_{n-1}^n = n^2 K q.$$

$$e_n = n - [n^2 K + n(N - n)A_1] q$$

$$f_n = \sum_{i=0}^n i P_i^n \qquad f_n = n - n^2 K q$$

Качественный вывод: баланс между селекцией и мутациями

$$P_n^n \rightarrow \frac{n}{f_n} P_n^n \rightarrow P_n^n \frac{n}{f_n} (1 - q)^{nK}$$

$$f_n = n(1 - q)^{nK}$$

Средняя приспособленность эпохи пропорциональна вероятности репликации без мутаций всех определяющих эпоху битов

Время перехода между эпохами

$$\vec{P}(t) = (1 - \alpha(t))\vec{P}^n + \alpha(t)\vec{P}^{n+1}$$

$$\alpha(0) = 1/M \quad \alpha = 1 - 1/\bar{M}$$

Действуя оператором G

$$\alpha(t + 1) = \frac{f_{n+1}}{f_{n+1}\alpha(t) + (1 - \alpha(t))f_n} \alpha(t)$$



Упр: Свести приближенно к дифференциальному уравнению и решить

$$t_n = \frac{2 + \gamma_n}{\gamma_n} \log[M - 1]$$

Полагая  $q$  малым и  $M$  большим

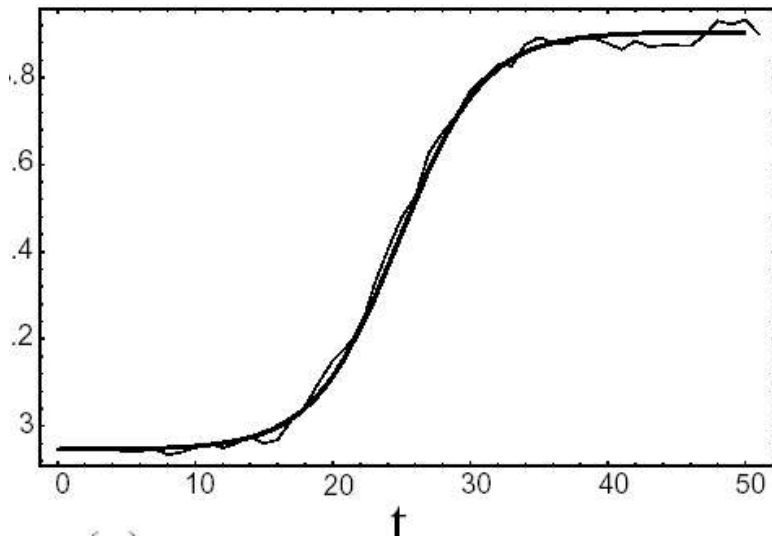
$$t_n = [1 + 2n + 2Kn(n + 1)q] \log M + \mathcal{O}(q^2)$$

Упр: Свести приближенно к логистическому уравнению

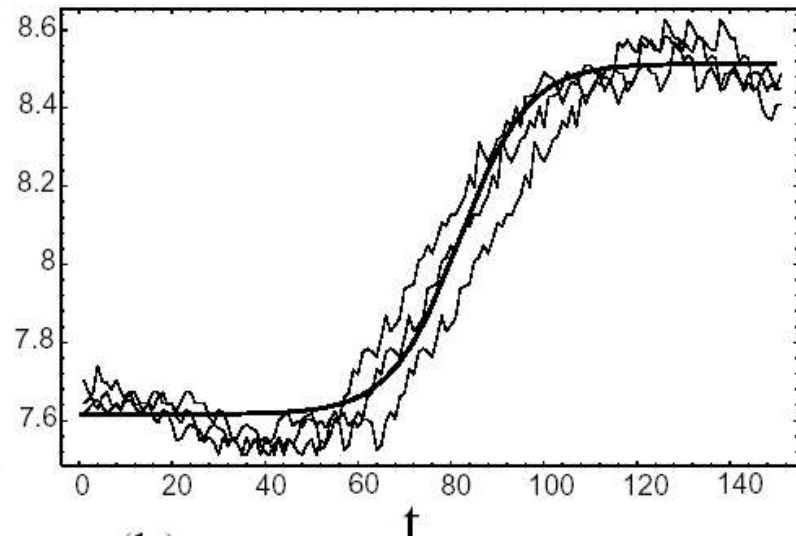
$$\alpha(t) = \frac{\exp(\gamma_n t)}{\exp(\gamma_n t) + M - 1}$$

# Средняя приспособленность в переходный период

$$\langle f(t) \rangle = f_n + (f_{n+1} - f_n)\alpha(t)$$



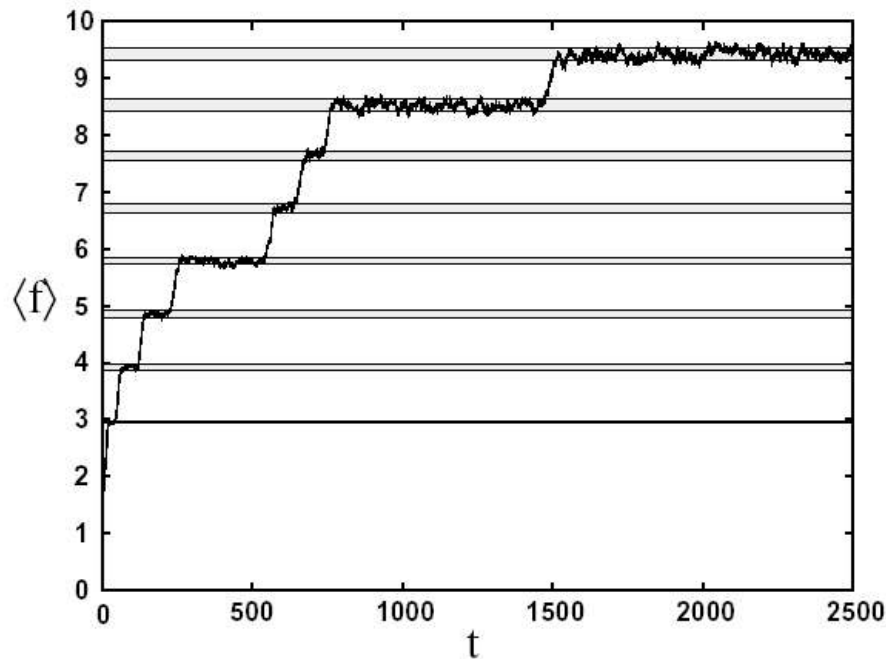
$n=4$



$n=8$  и  $9$

$N = 10$ ,  $K = 6$ ,  $q = 0.001$ , and  $M = 500$

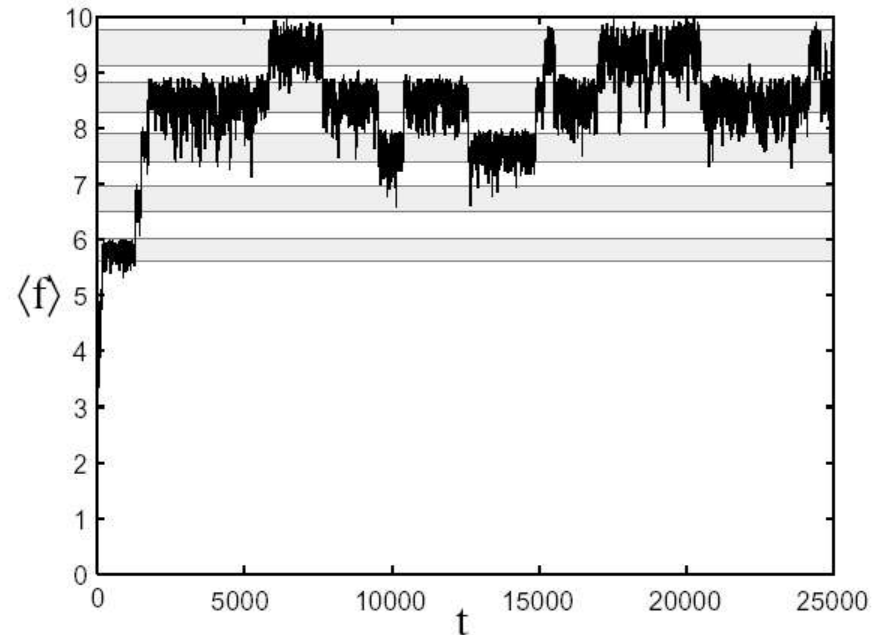
Рассматривая флуктуации вокруг центра эпохи и  
выписывая уравнение диффузионного типа



$N = 10$ ,  $K = 6$ ,  $q = 0.001$ , and  $M = 500$

$$\text{Var}[f] = \frac{Kn^3q}{2M}$$

На больших  $n$  возникает перемежаемость



$$P_n^n = (1 - n^2 K q)$$

Вероятность пустого класса

$M=50$

$$\Pr(f \neq n) = (1 - P_n^n)^M \approx (n^2 K q)^M$$

катастрофа ошибок

Длительность эпохи:

Возникновение особи с более высокой приспособленностью

Распространение нового генотипа в популяции

$$q_0 = \frac{1}{3(nK)n^{0.175}}$$

Адаптивные мутации:

скорость мутаций,  
минимизирующая  
длительность эпохи

# Основные характеристики модели

$$f_n = n(1 - q)^{nK} \quad (6.17)$$

Epoch fitness

$$\sigma_n^2 = Kn^3q/2M \quad (6.48)$$

Epoch fitness fluctuations

$$P_n^n = 1 - n^2Kq \text{ and } P_{n-1}^n = n^2Kq \quad (6.12)$$

Epoch population

$$\lambda_i^n = f_i/f_n = i(1 - q)^{(i-n)K}/n \quad (6.23)$$

Epoch stability

$$T_n = [M(N - n)A(1 - \exp(-2/n))]^{-1} \quad (7.12)$$

Epoch duration

$$t_n = [1 + 2n + 2Kn(n + 1)q] \log M \quad (6.32)$$

Innovation duration

# Statistical Dynamics of the Royal Road Genetic Algorithm

Erik van Nimwegen,<sup>†</sup>  
James P. Crutchfield,<sup>‡</sup> and  
Melanie Mitchell<sup>†</sup>

<sup>†</sup>Santa Fe Institute, 1399 Hyde Park Road, Santa Fe, NM 87501

<sup>‡</sup>Physics Department, University of California, Berkeley, CA 94720-7300

Theoretical Computer Science (1998).