# Парное выравнивание

Алгоритмы в биоинформатике

Дмитрий Мелешко meleshko.dmitrii@gmail.com

### Что было на прошлой лекции?

- Транскрипция и трансляция.
- Свойство локальности ДНК.
- Можно считать расстояние между строками и делать выводы о свойствах организмов.
- Сравнивать участки генома можно достаточно эффективно.
- Расстояние редактирования

### Что будет на этой лекции?

- о Определение выравнивания и веса выравнивания.
- Неравнозначные замены. Матрицы замен BLOSUM и PAM.
- о Проблема гэпов. Определение аффинных штрафов за гэпы.

#### Расстояние редактирования



#### Попарное выравнивание

GATTACA

GAAATTCA



Рассмотрим пару строк (a,b) где  $a_i,b_i \in \mathbb{A}$ 

Выравнивание — такая пара строк  $(a^*, b^*)$  где  $a_i^*, b_i^* \in (\mathbb{A} \cup \{\}),$  что

- 1.  $|a^*| = |b^*|$
- 2.  $a_i^* \neq$  или  $b_i^* \neq$
- 3. При удалении всех гэпов из  $a^*$ ,  $b^*$  получаем a, b

#### Оптимальные выравнивания

Стоимостью (весом) выравнивания будем называть

$$|a^*|$$

$$W(a^*, b^*) = \sum_{i=1}^{w} (a_i^*, b_i^*)$$

Где 
$$w(a_i^*, b_i^*)$$
 функция  $(\mathbb{A} \cup {}^-{}\{\})^2 \to \mathbb{R}$ 

$$\max_{a^*,b^*} W(a^*,b^*)$$
 - оптимальное выравнивание

# Система весов (Scoring system)

	_	Α	С	G	T	
_	*	-2	-2	-2	-2	
Α	-2	2	-1	-1	-1	
С	-2	-1	2	-1	-1	
G	-2	-1	-1	2	-1	
T	-2	-1	-1	-1	2	

#### Вес оптимального выравнивания

Чтобы посчитать  $D_w(a,b)$ , где |a|=n, |b|=m построим матрицу D, Dim(D)=(n+1,m+1) по следующим правилам:

$$O_{0.0} = 0$$

$$\circ D_{i,0} = D_{i-1,0} + w(a_{i'})$$

$$\circ D_{0,j} = D_{0,j-1} + w(\underline{\ }, b_j)$$

$$\circ \ D_{i,j} = max \ \begin{cases} D_{i-1,j-1} + w(a_i,b_i) \text{ (замена)} \\ D_{i-1,j} + w(a_i,\_) \text{ (удаление)} \\ D_{i,j-1} + w(\_,b_j) \text{ (вставка)} \end{cases}$$

GAATCTAA G\_ATCTGA

#### Вес выравнивания

$$w(a,b) = 2$$
, если  $a = b$   
 $w(a,b) = -1$ , если  $a!=b$   
 $w(a,-) = -2$   
 $w(-,b) = -2$ 

Замена

Удаление

— Вставка

		G	Α	Т	Т	Α	С	Α
	0	-2	-4	-6	-8	-10	-12	-14
A	-2	-1	0	-2	-4	-6	-8	-10
Α	-4	-3	1	-1	-3	-5	-7	-9
G	-6	-2	-1	0	-2	-4	-6	-8
Α	-8	-4	0	-2	-1	-3	-5	-7
G	-10	-6	-2	-1	-3	-2	-4	-6
Т	-12	-8	-4	0	1	-1	-3	-5
Α	-14	-10	-6	-2	-1	3	-1	-1
С	-16	-12	-8	-4	-3	-2	5	3

GATTACA

AAGAGTAC

### Алгоритм Needleman-Wunsch

$$w(a, b) = 2$$
, если  $a = b$ 
 $w(a, b) = -1$ , если  $a != b$ 
 $w(a, -) = -2$ 
 $w(-, b) = -2$ 

Замена
Удаление

Вставка

		G	Α	Т	Т	Α	С	Α
	0	-2	-4	-6	-8	-10	-12	-14
A	-2	-1	0	-2	-4	-6	-8	-10
Α	-4	-3	1	-1	-3	-5	-7	-9
G	-6	-2	-1	0	-2	-4	-6	-8
Α	-8	-4	0	-2	-1	-3	-5	-7
G	-10	-6	-2	-1	-3	-2	-4	-6
Т	-12	-8	-4	0	1	-1	-3	-5
Α	-14	-10	-6	-2	-1	3	-1	-1
С	-16	-12	-8	-4	-3	-2	5	3

GATTACA

AAGAGTAC

#### Алгоритм Needleman-Wunsch (глобальное выравнивание)

$$w(a,b) = 2$$
, если  $a = b$   
 $w(a,b) = -1$ , если  $a!=b$   
 $w(a,-) = -2$   
 $w(-,b) = -2$ 

Замена
Удаление

		G	Α	Т	Т	Α	С	Α
	0	-2	-4	-6	-8	-10	-12	-14
A	-2	-1	0	-2	-4	-6	-8	-10
A	-4	-3	1	-1	-3	-5	-7	-9
G	-6	-2	-1	0	-2	-4	-6	-8
A	-8	-4	0	-2	-1	-3	-5	-7
G	-10	-6	-2	-1	-3	-2	-4	-6
Т	-12	-8	-4	0	1	-1	-3	-5
A	-14	-10	-6	-2	-1	3	-1	-1
С	-16	-12	-8	-4	-3	-2	5	3

GATTACA

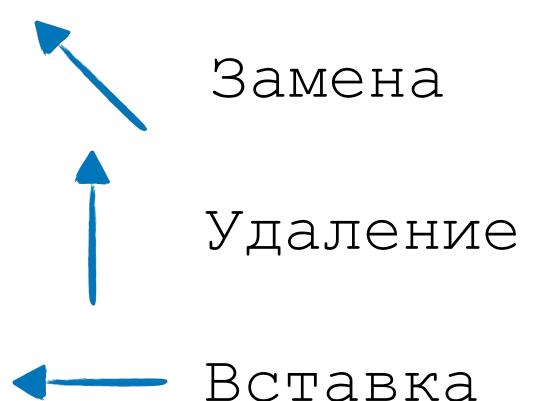
AAGAGTAC

$$w(a,b) = 2$$
, если  $a = b$   
 $w(a,b) = -1$ , если  $a!=b$   
 $w(a,-) = -2$   
 $w(-,b) = -2$ 

Замена
Удаление
Вставка

	G	Α	Т	Т	A	С	A
Α							
Α							
G							
Α							
G							
Т							
Α							
С							

$$w(a,b) = 2$$
, если  $a = b$   
 $w(a,b) = -1$ , если  $a!=b$   
 $w(a,-) = -2$   
 $w(-,b) = -2$ 



		G	A	Т	Т	Α	С	A
	0	0	0	0	0	0	0	0
Α	0							
Α	0							
G	0							
Α	0							
G	0							
Т	0							
Α	0							
С	0							

$$w(a, b) = 2$$
, если  $a = b$ 
 $w(a, b) = -1$ , если  $a != b$ 
 $w(a, -) = -2$ 
 $w(-, b) = -2$ 

. , , ,	
	Замена
	Удаление
	Вставка

		G	Α	Т	Т	Α	С	Α
	0	0	0	0	0	0	0	0
A	0	0	2	0	0	2	0	2
Α	0	0	2	0	0	2	0	2
G	0	2	0	1	0	0	1	0
Α	0	0	4	2	0	2	0	3
G	0	2	2	3	1	0	1	1
Т	0	0	1	4	5	3	1	0
А	0	0	2	2	3	7	5	3
С	0	0	0	1	1	5	9	7

$$D_{0,0} = 0$$

$$D_{\mathrm{i,0}}$$
 = 0

$$D_{0,i}$$
 = 0

$$D_{i,j} = max \begin{cases} D_{i-1,j-1} + w(a_i, b_i) \\ D_{i-1,j} + w(a_i, j) \\ D_{i,j-1} + w(j, b_j) \\ 0 \end{cases}$$

$$w(a, b) = 2$$
, если  $a = b$ 
 $w(a, b) = -1$ , если  $a != b$ 
 $w(a, -) = -2$ 
 $w(-, b) = -2$ 

$\nu_{J}$	— - <u>L</u>
	Замена
	Удаление
	Вставка

		G	Α	Т	Т	Α	С	Α
	0	0	0	0	0	0	0	0
A	0	0	2	0	0	2	0	2
A	0	0	2	0	0	2	0	2
G	0	2	0	1	0	0	1	0
A	0	0	4	2	0	2	0	3
G	0	2	2	3	1	0	1	1
Т	0	0	1	4	5	3	1	0
Α	0	0	2	2	3	7	5	3
С	0	0	0	1	1	5	9	7

$$D_{0,0} = 0$$

$$D_{i.0} = 0$$

$$D_{0,j} = 0$$

$$\begin{bmatrix} D_{i,j} + w(a_i, b_i) \\ D_{i-1,j-1} + w(a_i, b_i) \\ D_{i-1,j} + w(a_i, b_i) \\ D_{i,j-1} + w(a_i, b_j) \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$w(a, b) = 2$$
, если  $a = b$ 
 $w(a, b) = -1$ , если  $a != b$ 
 $w(a, -) = -2$ 
 $w(-, b) = -2$ 

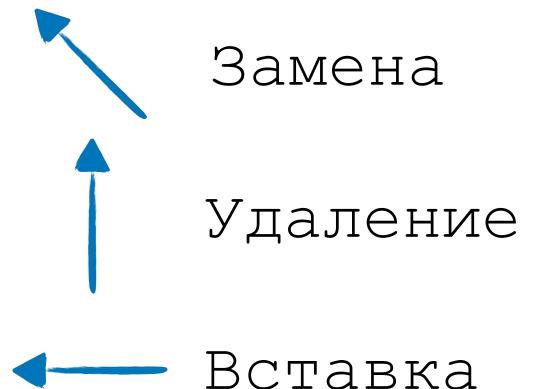
		G	Α	Т	Т	Α	С	A
	0	0	0	0	0	0	0	0
A	0	0	2	0	0	2	0	2
A	0	0	2	0	0	2	0	2
G	0	2	0	1	0	0	1	0
A	0	0	4	2	0	2	0	3
G	0	2	2	3	1	0	1	1
Т	0	0	1	4	5	3	1	0
A	0	0	2	2	3	7	5	3
С	0	0	0	1	1	5	9	7

$$D_{0,0} = 0$$

$$D_{\mathrm{i.0}}$$
 = 0

$$D_{0,j} = 0$$

$$\begin{bmatrix}
D_{i,j} + w(a_i, b_i) \\
D_{i-1,j-1} + w(a_i, b_i) \\
D_{i-1,j} + w(a_i, b_i) \\
D_{i,j-1} + w(b_j) \\
0
\end{bmatrix}$$



$$w(a, b) = 2$$
, если  $a = b$ 
 $w(a, b) = -1$ , если  $a != b$ 
 $w(a, -) = -2$ 
 $w(-, b) = -2$ 

		G	Α	Т	Т	Α	С	A
	0	0	0	0	0	0	0	0
A	0	0	2	0	0	2	0	2
A	0	0	2	0	0	2	0	2
G	0	2	0	1	0	0	1	0
A	0	0	4	2	0	2	0	3
G	0	2	2	3	1	0	1	1
Т	0	0	1	4	5	3	1	0
A	0	0	2	2	3	7	5	3
С	0	0	0	1	1	5	9	7

$$D_{0,0} = 0$$

$$D_{\mathrm{i.0}}$$
 = 0

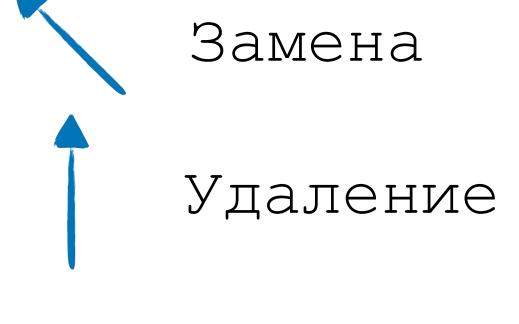
$$D_{0,0} = 0$$

$$D_{i,0} = 0$$

$$D_{0,j} = 0$$

$$\int_{i,j}^{\infty} D_{i,j} = max \begin{cases} D_{i-1,j-1} + w(a_i, b_i) \\ D_{i-1,j} + w(a_{i'}) \\ D_{i,j-1} + w(a_{i'}) \\ 0 \end{cases}$$

**GAGTA GATTA** 



Вставка

# Можно выравнивать ДНК и аминокислотные последовательности

#### Давайте подумаем:

- Выравниваем домен человеческого гена на ген шимпанзе
- Выравниваем домен человеческого гена на ген мыши

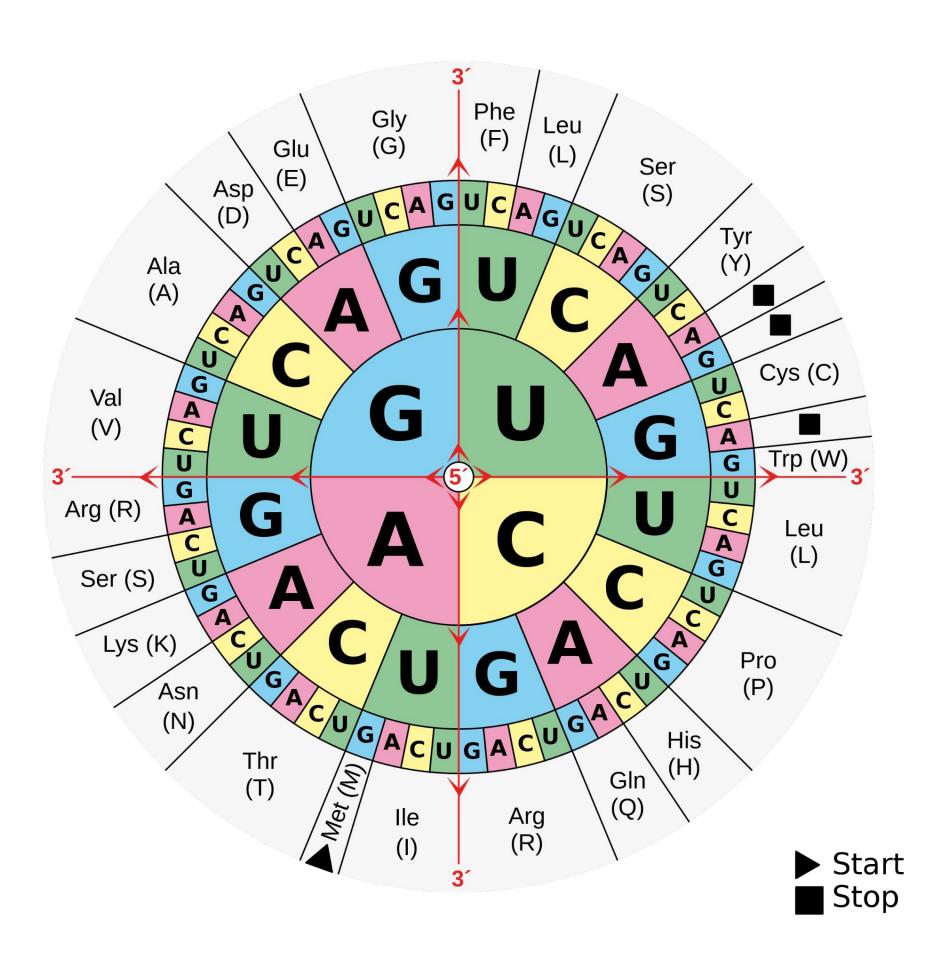
#### Выравнивание аминокислотных последовательностей

>30% схожести -> Функциональная схожесть (а также структурная)

20-30% схожести -> "серая" зона

Структурная схожесть не означает схожести последовательности

## Замены не равноценны!



#### Замены не равноценны!

Для нуклеотидных последовательностей:

- Silent не приводят к изменению аминокислотной последовательности
- Missense приводят к изменению аминокислотной опоследовательности

Nonsense - добавляют терминальный кодон, останавливая синтез белка

### Missense замены не равноценны!

#### Свойства аминокислот:

- Заряд
- Размер
- Гидрофобность
- Химическая реактивность

Valine (гидрофобная) -> Serine (гидрофильная) - маловероятно

Tryptophan (ароматическая) -> Glycine (неароматическая) - маловероятно

Lysine -> Isolysine (похожие свойства) - встречается часто

## Замены не равноценны!

Как быть?

Хотелось бы отличать случайные матчи от вероятных

• Margarett Dayhoff (1978)

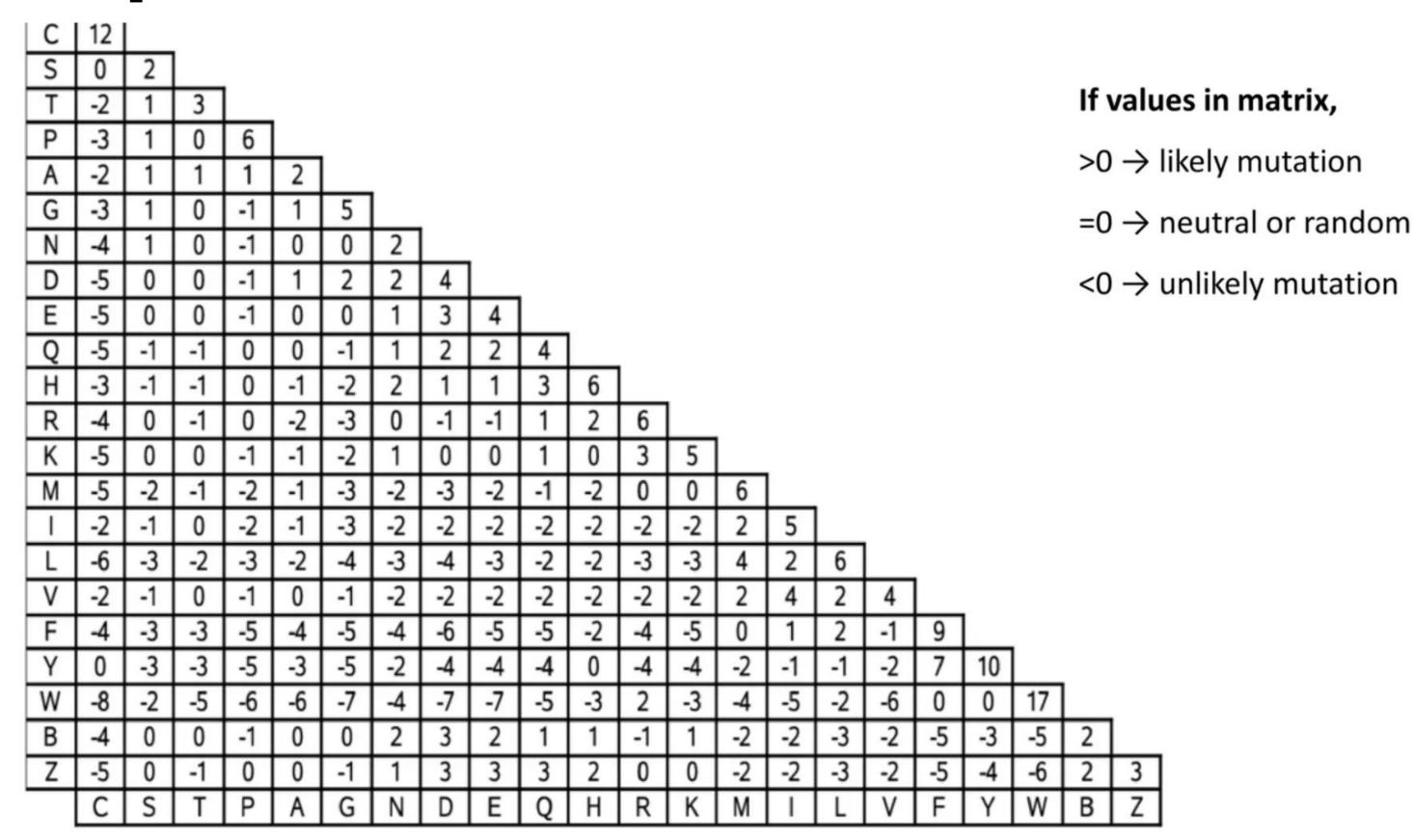
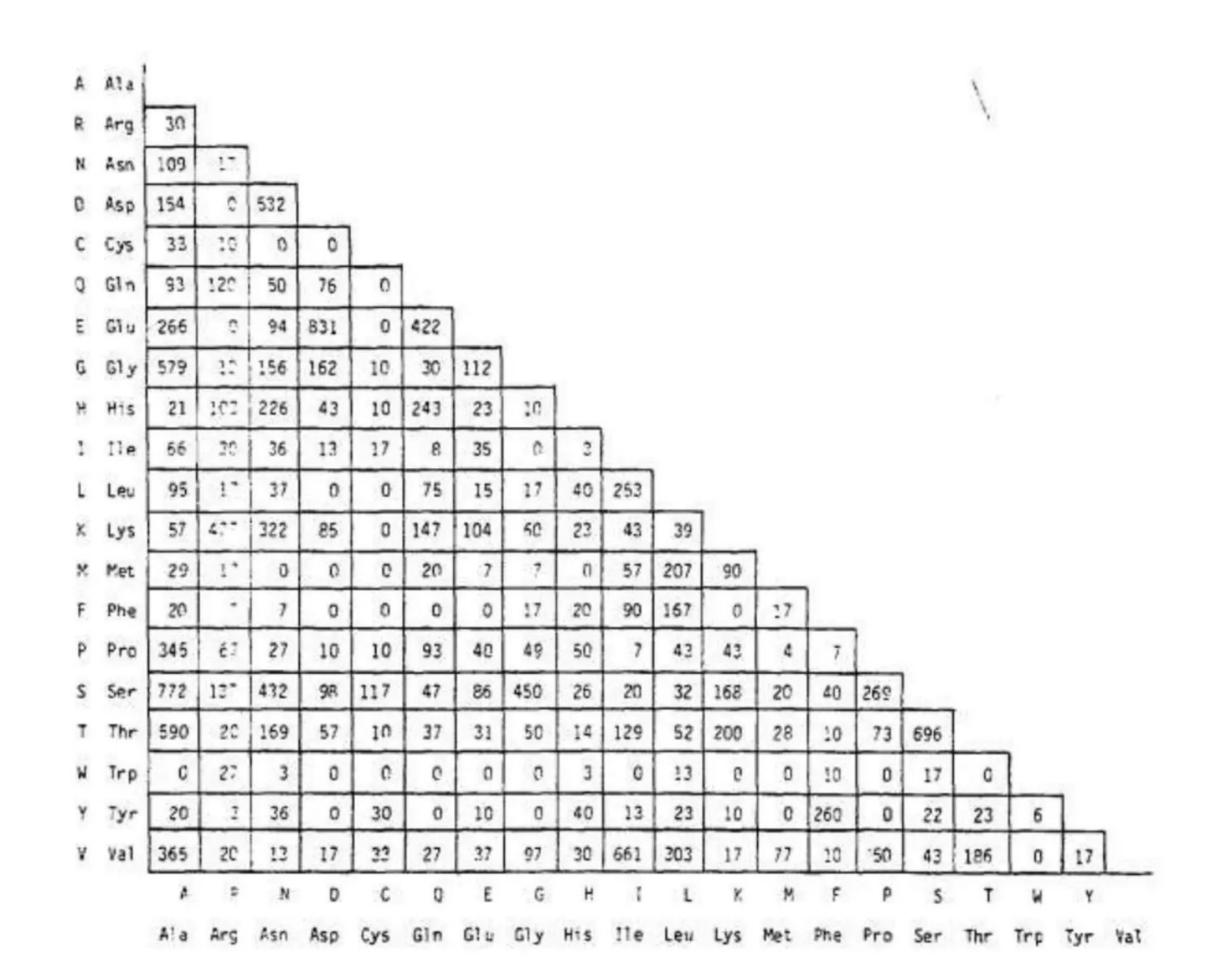


Figure: **The PAM250 log odd matrix**. It is the most used PAM matrix and represents the mutation probabilities of sequences with 20% of equivalence

- Margarett Dayhoff (1978)
- Основаны на выравнивании 71 различных семейств белков
- Мутации, который видны в выравниваниях не отвергнуты эволюцией (то есть являются Point Accepted)
  - Мутации в кодирующей последовательности
  - Мутация широко распространена
- 1 РАМ одна мутация на 100 аминокислот (или 1% мутировавших аминокислот)
- Основана на глобальном выравнивании

```
...GDSFHYFVSFG....
GDSFHYFVSFG....
GDSFHYFVSFG....
GDSFHYFVSFG....
```



										ORIGI	MAL A	MINO	ACID								
_		A	8	N	D	0	0	E	G	H	1	L	K	н	F	P	5	T	¥	Y	٧
		Ala	Arg	Asn	Asp	Cys	Gin	Gīu	Gly	His	He	Leu	Lys	Met	Phe	Pro	Ser	Thr	Trp	Tyr	Va
A	A3 a	9867	2	9	10	3	8	17	21	2	6	4	2	6	2	22	35	32	0	5	2
R	Arg	1	9913	1	0	1	10	0	0	10	3	1	19	4	1	4	6	1	8	0	
N	Asn	4	1	9822	36	0	4	5	6	21	3	1	13	0	1	2	20	9	1	4	
D	Asp	6	0	42	9859	D	6	53	6	4	1	0	3	0	0	1	5	3	0	C	
C	Cys	1	1	0	0	9973	0	0	0	1	1	0	3	0	0	1	5	1	D	3	
0	Gin	3	9	4	5	0	9876	27	1	23	1	3	6	4	0	6	2	2	0	0	
£	61 u	10	0	7	56	0	35	9865	4	2	3	1	4	1	0	3	4	2	0	1	-
G	Gly	21	1	12	11	1	3	7	9935	1	0	1	2	1	1	3	21	3	0	0	
н	His	1	8	18	3	1	20	1	0	9912	0	1	1	0	2	3	1	1	1	4	
1	He	2	2	3	1	2	1	2	0	0	9872	9	2	12	7	0	1	7	0	1	2
L	Leu	3	1	3	0	0	6	1	1	4	22	9947	2	45	13	3	1	3	4	2	1
K	Lys	2	37	25	6	0	12	7	2	2	4	1	9926	20	0	3	8	11	0	1	
м	Met	-1	1	0	0	C	2	0	0	0	5	8	4	9874	1	0	1	2	0	0	
F	Phe	1	1	1	0	0	C	0	1	2	8	6	0	4	9946	0	2	1	3	28	
p	Pro	13	5	2	1	1	8	3	2	5	1	2	2	1	1	9926	12	4	0	0	
5	Ser	28	11	34	7	11	4	6	16	2	2	1	7	4	3	17	9840	38	5	2	
Ţ	Thr	22	2	13	4	1	3	2	2	1	11	2	8	6	1	5	132	9871	0	2	
¥	Trp	0	2	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	9976	1	
Y	Tyr	1	0	3	0	3	0	1	0	4	1	1	0	.0	21	0	1	1	2	9945	
¥	Val	13	2	1	1	3	2	2	3	3	57	-11	1	17	1	3	2	10	0	2	990

Mutational probability matrix for evolutionary distance of 1 PAM (for simplification elements are multiplied by 10000)



		a.	ARROCQEGHILKMFPSTWY															V			
		Ala	Arg	Asn	Asp	Cys	Gin	Glu	Gly	His	:le	Leu	Lys	Met	Phe	Pro	Ser	Thr	Trp	Tyr.	Va
A	Ala	13	€	9	9	5	8	9.	12	5	8	6	7	7	4	11	11	11	2	4	Т
R	Arg	3	17	4	3	2	5	3	2	6	3	2	9	4	1	4	4	3	7	2	
N	Asn	4	4	6	2	2	5	6	4	6	3	2	5	3	2	4	5	4	2	3	
D	Asp	5	4	8	11	1	7	10	5	6	3	2	5	3	1	4	5	5	1	2	
С	Cys	2	1	1	1	52	1	1	2	2	2	1	1	1	1	2	3	2	1	4	
Q	Gln	3	5	5	6	1	10	7	3	7	2	3	5	2	1	4	3	3	1	2	
E	610	5	4	7	11	1	9	12	5	6	3	2	5	3	1	4	5	5	1	2	
G	Gly	12	5	10	10	4	7	9	27	5	5	4	6	5	2	8	-21	ô	2	3	
Н	His	2	5	5	4	2	7	4	2	15	1 2	2	3	2	2	3	3	2	2	3	
ţ	He	3	2	2	2	2	2	2	2	2	10	6	2	6	5	5	3	4	1	3	1
L	Leu	6	4	4	3	2	6	4	3	5	15	34	4	50	13	5	4	6	6	7	1
ĸ	Lys	6	18	10	8	2	10	8	5	8	5	4	24	9	2	6	8	8	4	3	1
Ħ	Met.	1	1	1	1	0	1	1	1	1	2	3	2	6	2	1	1	1	1	1	i
F	Phe	2	1	2	1	1	1	1	1	3	5	6	1	4	32	1	2	2	4	20	1
,	Pro	7	5	5	4	3	5	4	5	5	3	3	4	3	2	20	6	5	1	2	
S	Ser	9	6	8	7	7	6	7	9	6	5	4	7	5	3	9	10	9	4	4	
T	Thr	8	5	6	6	4	5	5	. 6	4	6	4	6	5	2	6	8	11	2	3	-
¥	Trp	0	2	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	0	1	0	1	C	55	1	
Y	Tyr	1	1	2	1	3	1	1	1	3	2	2	1	2	15	1	5	2	3	31	
٧	Val	7	4	4	4	4	4	4	5	4	15	10	4	10	5	5	5	7	2	4	

Mutational probability matrix for evolutionary distance of 250 PAM (for simplification elements are multiplied by 100)

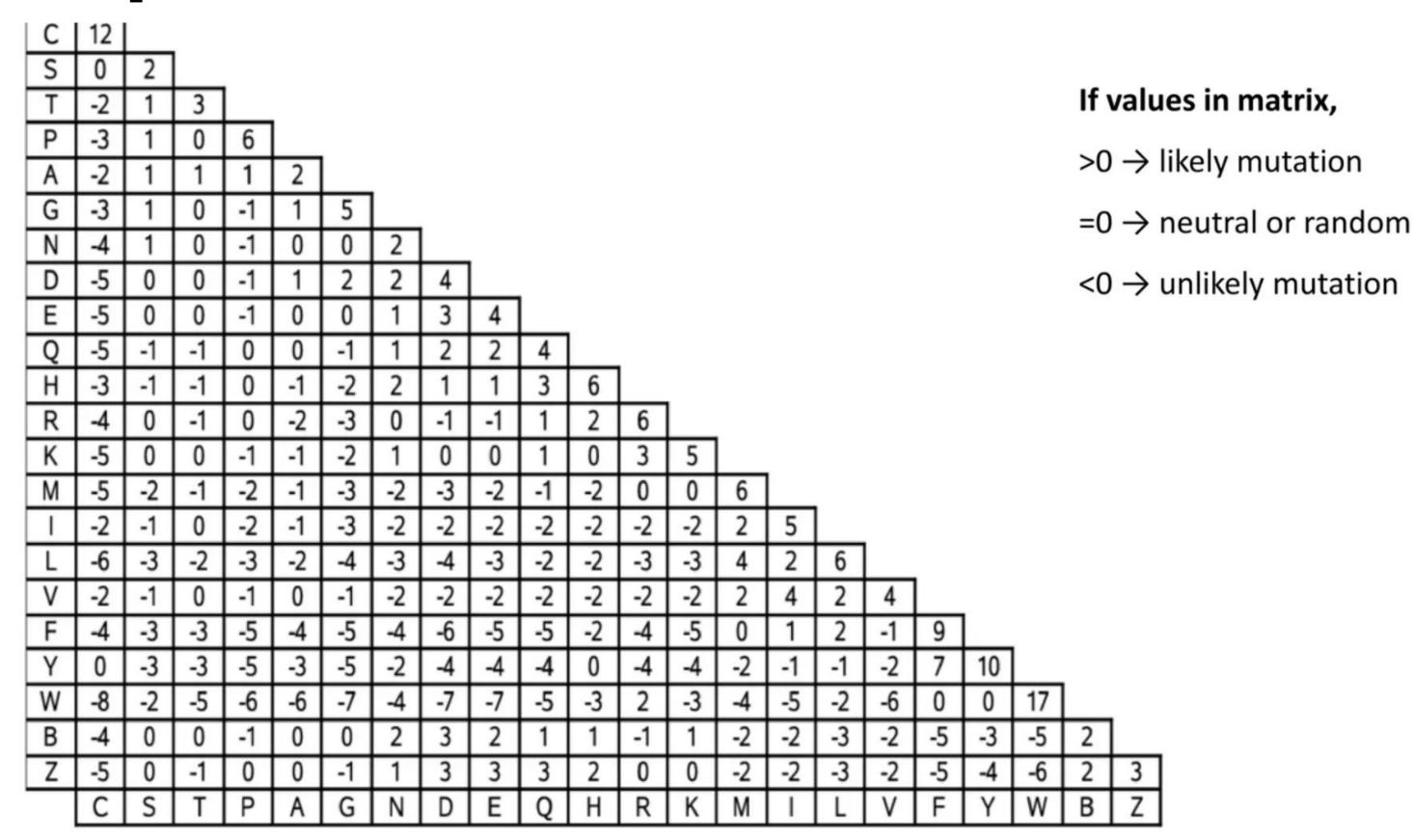


Figure: **The PAM250 log odd matrix**. It is the most used PAM matrix and represents the mutation probabilities of sequences with 20% of equivalence

#### **BLOSUM**

#### База выравниваний BLOCS. Белки, разбитые на блоки

[Henikoff, Steven, and Jorja G. Henikoff. "Amino acid substitution matrices from protein blocks." (1992)]

Семейства BLOSUM матриц (BLOSUM30, BLOSUM62, BLOSUM80)

	C	S	Т	Α	G	P	D	Е	Q	N	Н	R	K	M	Ι	L	V	W	Υ	F	
C	9																				C
S	-1	4																			S
Т	-1	1	5																		Т
Α	0	1	0	4																	Α
G	-3	0	-2	0	6																G
P	-3	- 1	-1	-1	-2	7															Р
D	-3	0	-1	- 2	-1	-1	6														D
Е	-4	0	- 1	- 1	-2	-1	2	5													Е
Q	-3	0	- 1	- 1	- 2	-1	0	2	5												Q
N	-3	1	0	-2	0	-2	1	0	0	6											N
Н	- 3	-1	- 2	- 2	- 2	- 2	-1	0	0	1	8										Н
R	-3	-1	- 1	- 1	- 2	- 2	- 2	0	1	0	0	5									R
K	-3	0	- 1	- 1	-2	- 1	-1	1	1	0	- 1	2	5								K
M	-1	-1	-1	- 1	- 3	- 2	-3	- 2	0	- 2	-2	-1	-1	5							М
I	-1	- 2	- 1	- 1	- 4	- 3	-3	-3	-3	- 3	-3	-3	-3	1	4						I
L	-1	- 2	- 1	- 1	-4	-3	- 4	-3	-2	- 3	-3	- 2	-2	2	2	4					L
V	-1	- 2	0	0	-3	- 2	-3	- 2	-2	- 3	-3	-3	-2	1	3	1	4				V
W	- 2	- 3	- 2	-3	- 2	- 4	- 4	-3	- 2	-4	-2	-3	-3	-1	-3	- 2	-3	11			W
Y	-2	- 2	- 2	-2	-3	-3	- 3	-2	- 1	-2	2	-2	-2	-1	- 1	-1	- 1	2	7		Υ
F	- 2	- 2	-2	-2	-3	-4	- 3	-3	-3	-3	-1	- 3	-3	0	0	0	- 1	1	3	6	F
	С	S	Т	Α	G	Р	D	Е	Q	N	Н	R	K	M	Ι	L	V	W	Υ	F	

#### PAM и BLOSUM

• BLOSUM для близких последовательностей, РАМ для отдаленных последовательностей.

• Выбор конкретной матрицы зависит от уровня сходства последовательностей.

 BLOSUM часто являются предпочтительными для локального выравнивания, РАМ для глобального выравнивания.

## Штрафы за гэпы!





- В примерах выше цена выравнивания одинаковая.
- Но первое "биологически адекватнее"! Два маленьких гэпа происходят менее вероятно чем один, но длинны 2.
- <sup>о</sup> Что делать?

### Штрафы за гэпы!





- В примерах выше цена выравнивания одинаковая.
- Но первое "биологически адекватнее"! Два маленьких гэпа происходят менее вероятно чем один, но длинны 2.
- О Что делать? Использовать аффинный штраф за гэп!

### Штрафы за гэпы!

```
Чтобы посчитать D_{w,g}(a,b), где |a|=n, |b|=m построим матрицу
D, Dim(D) = (n + 1, m + 1) так:
  D_{0,0} = 0
  D_{i,0} = g(i)
 D_{0,j} = g(j) D_{i-1,j-1} + w(a_i, b_i) (замена) D_{i,j} = min min^i D + g(k) (удаление к символов) min^j D_{i,j-k} + g(k) (вставка к символов)
```

## Штрафы за гэпы!

		G	Α	Т	Т	Α	С	Α
	0	0	0	0	0	0	0	0
A	0	0	2	0	0	2	0	2
A	0	0	2	0	0	2	0	2
G	0	2	0	1	0	0	1	0
A	0	0	4	2	0	2	0	3
G	0	2	2	3				
Т								
A								
С								

# Штрафы за гэпы!

		G	A	Т	Т	A	С	A
	0	0	0	0	0	0	0	0
A	0	0	2	0	O	2	0	2
A	0	0	2	0	O	2	0	2
G	0	2	0	1	O	0	1	0
A	0	0	4	2	O	2	0	3
G	0_	2	2 ←	3 -				
Т								
A								
С								

#### Штрафы за гэпы

• Что хорошего в предыдущем алгоритме? Можно использовать вообще для любых функций штрафа за гэпы

Что плохого?

#### Штрафы за гэпы

```
\circ Что хорошего в предыдущем алгоритме? Можно использовать вообще для любых функций штрафа за гэпы \circ Что плохого? Сложность O(n^3) :(
```

#### Аффиные штрафы за гэпы.

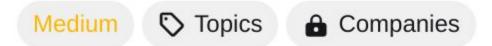
 $\circ$  Используем аффинную функцию  $g(k) = \alpha + \beta k$ , штраф за начало гэпа  $\alpha$ , а за его продолжение  $\beta$ 

Существует алгоритм со сложностью  $O(n^2)$ 

#### Интуиция за алгоритмом

#### 122. Best Time to Buy and Sell Stock II





You are given an integer array prices where prices[i] is the price of a given stock on the ith day.

On each day, you may decide to buy and/or sell the stock. You can only hold at most one share of the stock at any time. However, you can buy it then immediately sell it on the same day.

Find and return the maximum profit you can achieve.

### Интуиция за алгоритмом O(n^2)

```
class Solution {
public:
    int maxProfit(vector<int>& prices) {
    vector<int> max_profit(prices.size());

    for(int i = 1; i < max_profit.size(); ++i) {
        for (int j = 0; j < i; ++j) {
            max_profit[i] = max(max_profit[j] + prices[i] - prices[j]);
        }
        max_profit[i] = max(max_profit[i], max_profit[i-1]);
    }
    return max_profit.back();
}
return max_profit.back();
}</pre>
```

#### Интуиция за алгоритмом O(n)

#### Интуиция за алгоритмом O(n)

```
class Solution {
public:
    int maxProfit(vector<int>& prices) {
        vector<int> max_profit_hold(prices.size() + 1, -10000000);
        vector<int> max_profit_sell(prices.size() + 1);

        for(int i = 1; i < max_profit_sell.size(); ++i) {
            max_profit_sell[i] = max(max_profit_sell[i - 1], max_profit_hold[i - 1] + prices[i-1]);
            max_profit_hold[i] = max(max_profit_hold[i - 1], max_profit_sell[i - 1] - prices[i-1]);

            return max_profit_sell.back();
}

return max_profit_sell.back();
}
</pre>
```

# Интуиция за алгоритмом: лучшее решение

```
class Solution {
public:
    int maxProfit(vector<int>& prices) {
        int ans = 0;
        for (int i = 1; i < prices.size(); ++i) {
            if (prices[i-1] < prices[i]) {
                ans += prices[i] - prices[i-1];
            }
        }
        return ans;
}</pre>
```

# Алгоритм выравнивания с афинными гэпами

# Алгоритм выравнивания с афиными гэпами

$$D(i,j) = \max egin{cases} D(i-1,j-1) + ext{substitution score}(i,j) \ I_x(i,j) \ I_y(i,j) \end{cases}$$
 $I_x(i,j) = \max egin{cases} D(i-1,j) + g \ I_x(i-1,j) + h \end{cases}$ 
 $I_y(i,j) = \max egin{cases} D(i,j-1) + g \ I_y(i,j-1) + h \end{cases}$ 

- ${\sf I}_{\sf x}$  матрица для выравниваний, заканчивающихся на гэп в a  ${\sf I}_{\sf v}$  матрица для выравниваний, заканчивающихся на гэп в b

# Алгоритм выравнивания с афинными гэпами

Сложность  $O(n^2)$  по времени и памяти

Для глобального выравнивания с использованием РАМ250 используется g = -10, и h=-0.1

#### Общие соображения

Пример 1: Геномные последовательности

Цель: сравнить геномные последовательности для выявления эволюционных изменений.

Матрица: используйте матрицу РАМ (например, РАМ250).

Алгоритм: применить алгоритм Нидлмана-Вунша для глобального выравнивания.

Результат: обнаружить консервативные регионы и эволюционные изменения.

#### Общие соображения

Пример 2: Функциональная аннотация белков

**Цель**: аннотировать функции белка путем выравнивания последовательностей.

Матрица: используйте матрицу BLOSUM (например, BLOSUM62) для оценки замен.

Алгоритм: выберите алгоритм Смита-Уотермана для локального выравнивания.

**Результат**: идентифицированы функциональные домены и консервативные мотивы,

имеющие важное значение для функции белка.

#### На следующих лекциях

Можно ли быстрее чем O(n^2)? Можно ли по памяти лучше чем O(n^2)?

#### Резюмируем

- Выравнивания последовательностей дают наглядное представление об эволюции.
- о Важно то, как именно вычислять стоимость замен.
- Выравнивание с аффинными гэпами вычислять не более трудно, чем с обычными.