

# **Úvod do dynamického programovania, proteomika**

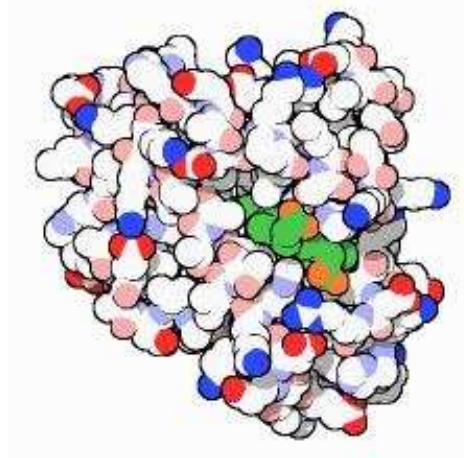
**Askar Gafurov**

**7.10.2021**

## Proteomika

Proteín: sekvencia pozostáva z 20 rôznych aminokyselín

MGLSDGEWQLVLNWGKVEADIPGHGQEVLIRLFKGHPETLEKFDKFKHLKSEDEMKA  
SE DLKKHGATVLTALGGILKKKGHHEAEIKPLAQSHATKHKIPVKYLEFISECIIQVLQSKH  
PGDFGADAQGAMNKALELFRKDMASNYKELGFQG



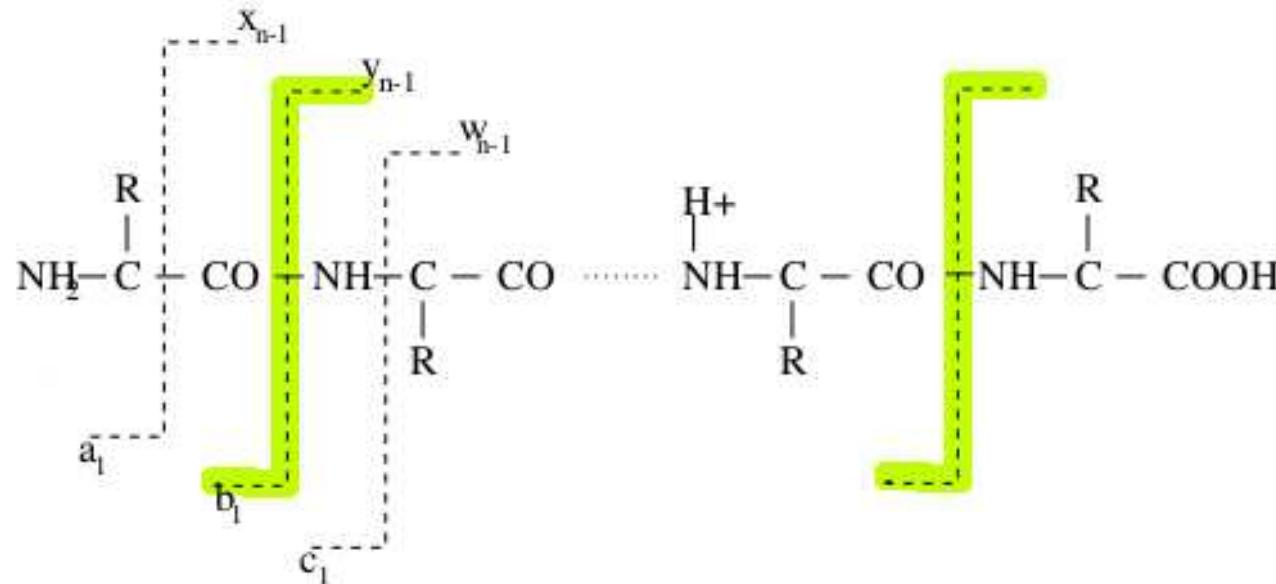
Z bunky sme izolovali určitý proteín, chceme zistiť jeho sekvenciu.

## Hmotnosná spektrometria (mass spectometry)

- Meria pomer hmotnosti/náboj molekúl vo vzorke
- Používa sa na identifikáciu proteínov
- Proteín nasekáme enzymom trypsín (seká na [KR] {P}) na peptidy
- Meriame hmotnosť kúskov, porovnáme s databázou proteínov.
- Tandemová hmotnosná spektrometria (MS/MS) ďalej fragmentuje každý kúsok a dosiahne podrobnejšie spektrum, ktoré obsahuje viac informácie
- V niektorých prípadoch tak vieme sekvenciu proteínu určiť priamo z MS/MS, bez databázy proteínov

## Tandemová hmotnostná spektrometria MS/MS

Štiepenie peptidu na prefixy a sufixy



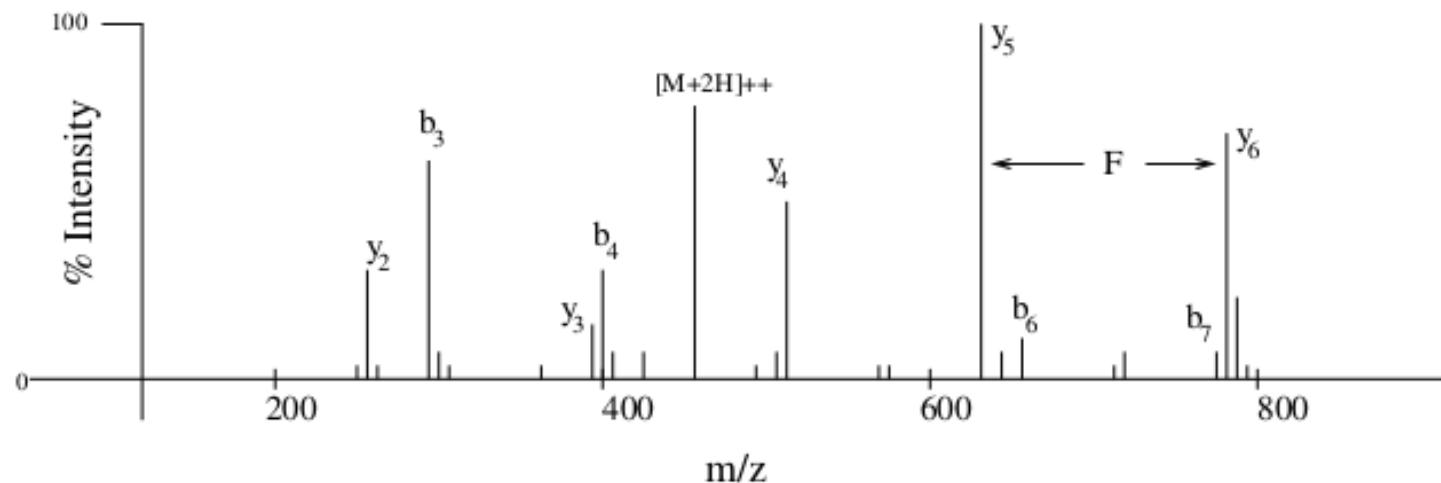
zdroj: Bafna and Reinert

b-ióny: prefixy

y-ióny: sufixy

## Tandemová hmotnostná spektrometria MS/MS

88	145	292	405	534	663	778	924	b-ions
S	G	F	L	E	E	D	K	
924	837	780	633	520	391	262	141	y-ions



zdroj: Bafna and Reinert

## Sekvenovanie peptidov pomocou MS/MS

**Vstup:** celková hmotnosť peptidu  $M$ ,  
hmotnosti aminokyselín  $a[1], \dots, a[20]$  (celé čísla),  
spektrum ako tabuľka  $f[0], \dots, f[M]$ , ktorá hmotnosti určí skôre  
podľa signálu v okolí príslušného bodu grafu

### Označenie:

Nech  $x = x_1 \dots x_k$  je postupnosť aminokyselín

Nech  $m(x) = \sum_{j=1}^k a[x_j]$  je hmotnosť  $x$

Nech  $\mathcal{M}_P(x) = \{m(x_1 \dots x_j) \mid j = 1, \dots, k\}$  sú hmotnosti prefixov  $x$

Nech  $\mathcal{M}_S(x) = \{m(x_j \dots x_k) \mid j = 1, \dots, k\}$  sú hmotnosti sufíxov  $x$

### Problém 1:

uvažujeme iba b-ióny (prefixy)

**Výstup:** postupnosť aminokyselín  $x$  taká, že  $m(x) = M$  a

$\sum_{m \in \mathcal{M}_P(x)} f[m]$  je maximálna možná

## Príklad

Uvažujme len 3 aminokyseliny X,Y,Z

$$M = 23, a[X] = 4, a[Y] = 6, a[Z] = 7$$

$m$	4	6	7	11	12	17	18	19
$f[m]$	1	1	1	1	1	1	1	1

Hmotnosti prefixov  $\mathcal{M}_P(XZY) =$

$$\{m(), m(X), m(XZ), m(XZY), m(XZY)\} = \{0, 4, 11, 17, 23\}$$

Hmotnosti sufixov  $\mathcal{M}_S(XZY) =$

$$\{m(), m(Y), m(YY), m(ZYY), m(XZYY)\} = \{0, 6, 12, 19, 23\}$$

Skóre XZY:  $\sum_{m \in \mathcal{M}_P(ZYXX)} f[m] = 0 + 1 + 1 + 1 + 0 = 3$

Skóre XZXXX:  $\sum_{m \in \mathcal{M}_P(ZYZZZ)} f[m] =$

$$f[0] + f[4] + f[11] + f[15] + f[19] + f[23] = 0 + 1 + 1 + 0 + 1 + 0 = 3$$

## Sekvenovanie peptidov pomocou MS/MS

**Problém 2:** uvažujeme prefixy aj sufixy, sčítame ich skóre

**Výstup:** postupnosť aminokyselín  $x$  taká, že  $m(x) = M$  a  $\sum_{m \in \mathcal{M}_P(x)} f[m] + \sum_{m \in \mathcal{M}_S(x)} f[m]$  je maximálna možná

**Problém 3:** uvažujeme prefixy aj sufixy, sčítame ich skóre, ale každú hmotnosť započítame najviac raz

**Výstup:** postupnosť aminokyselín  $x$  taká, že  $m(x) = M$  a  $\sum_{m \in \mathcal{M}_P(x) \cup \mathcal{M}_S(x)} f[m]$  je maximálna možná

## Príklad

$$M = 23, \ a[X] = 4, \ a[Y] = 6, \ a[Z] = 7$$

$m$	4	6	7	11	12	17	18	19
$f[m]$	1	1	1	1	1	1	1	1

$$\mathcal{M}_P(XZYY) = \{0, 4, 11, 17, 23\} \quad \mathcal{M}_S(XZYY) = \{0, 6, 12, 19, 23\}$$

$$\mathcal{M}_P(XZXXX) = \{0, 4, 11, 15, 19, 23\}$$

$$\mathcal{M}_S(XZXXX) = \{0, 4, 8, 12, 19, 23\}$$

**Problém 2:**  $\sum_{m \in \mathcal{M}_P(x)} f[m] + \sum_{m \in \mathcal{M}_S(x)} f[m]$

$$\text{Skóre XZYY: } 0 + 1 + 1 + 1 + 0 + 0 + 1 + 1 + 1 + 0 = 6$$

$$\text{Skóre XZXXX: } 0 + 1 + 1 + 0 + 1 + 0 + 0 + 1 + 0 + 1 + 1 + 0 = 6$$

**Problém 3:**  $\sum_{m \in \mathcal{M}_P(x) \cup \mathcal{M}_S(x)} f[m]$

$$\text{XZYY: } \{0, 4, 6, 11, 12, 17, 19, 23\}, \ 1 + 1 + 1 + 1 + 1 + 1 + 0 = 6$$

$$\text{XZXXX: } \{0, 4, 8, 11, 12, 15, 19, 23\}, \ 1 + 0 + 1 + 1 + 0 + 1 + 0 = 4$$

## Ekvivalencia problémov

**Problém 2:** maximalizujeme  $\sum_{m \in \mathcal{M}_P(x)} f[m] + \sum_{m \in \mathcal{M}_S(x)} f[m]$

**Iná formulácia:** maximalizujeme  $\sum_{m \in \mathcal{M}_p(x)} g[m]$   
kde  $g[m] = f[m] + f[M - m]$

## Ekvivalencia problémov

**Problém 3:** maximalizujeme  $\sum_{m \in \mathcal{M}_P(x) \cup \mathcal{M}_S(x)} f[m]$

**Iná formulácia:** maximalizujeme  $\sum_{m \in \mathcal{M}_P(x) \cup \mathcal{M}_S(x), m \leq M/2} h[m]$

kde  $h[m] = \begin{cases} f[m] + f[M - m] & \text{ak } m < M/2 \\ f[m] & \text{ak } m = M/2 \end{cases}$