## Genetické algoritmy

Jiří Vomlel

Laboratoř inteligentních systémů Vysoká škola ekonomická Praha

Tato prezentace je k dispozici na:

http://www.utia.cas.cz/vomlel/

## **Motivace z Darwinovy teorie evoluce**

Přírodní evoluce je úspěšná a robustní metoda adaptace v biologických systémech.

- děti dědí vlastnosti rodičů
- lepší jedinci lépe přežívají a mají tudíž více potomků

Evoluce v přírodě vyžaduje čas - ovšem pomocí počítačů můžeme vytvořit a ohodnotit tisíce umělých individuí během zlomku vteřiny.

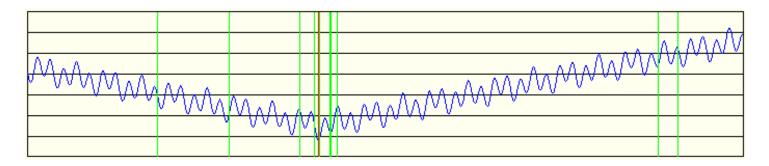
## Korespondence s Darwinovou teorií evoluce

v přírodě	v genetických algoritmech
jedinec	řetězec symbolů, např. $h=(1001)$
přírodní výběr	výběr podle hodnotící funkce $f(h)$
křížení	kombinace dvou řetězců
	např. $(000 \mid 1) + (101 \mid 0) \rightarrow (0000) + (1011)$
mutace	náhodná záměna 0 a 1 v řetězci
	<b>např.</b> $(0010) \rightarrow (1010)$

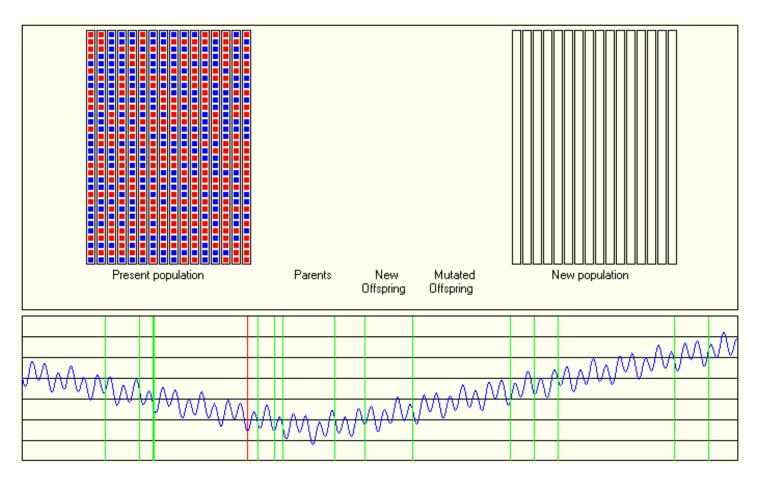
## Příklad

převzatý z http://cs.felk.cvut.cz/~xobitko/ga/

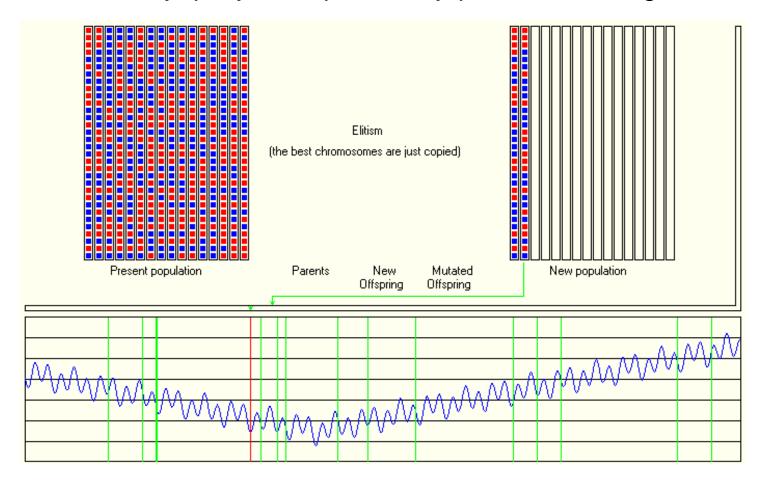
Je dána funkce  $f:X\mapsto\mathbb{R}$  a cílem genetického algoritmu je najít  $x\in X$  v němž funkce nabývá globálního minima.



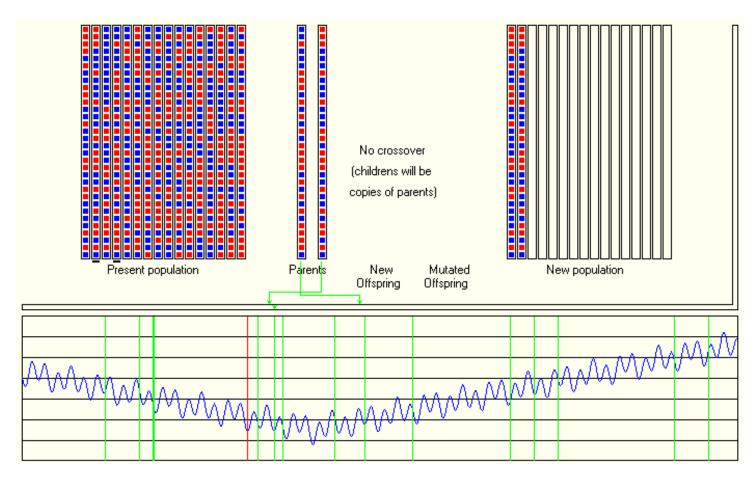
### počáteční generace



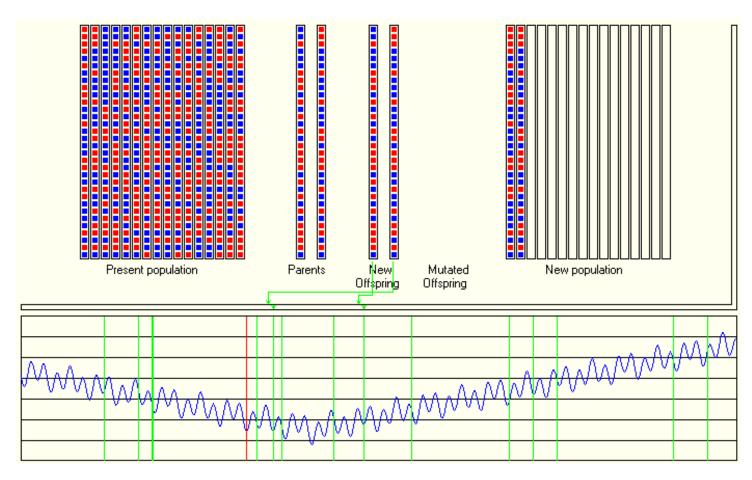
## elitářství - nejlepší jedinci přecházejí přímo do nové generace



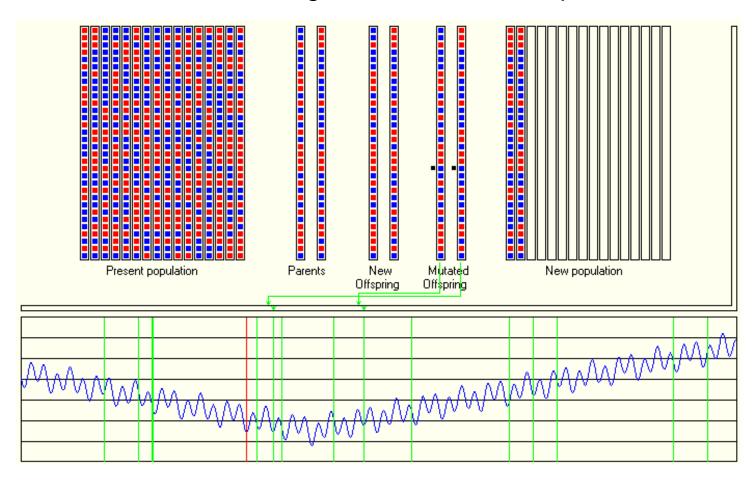
### dva jedinci jsou vybráni pro křížení



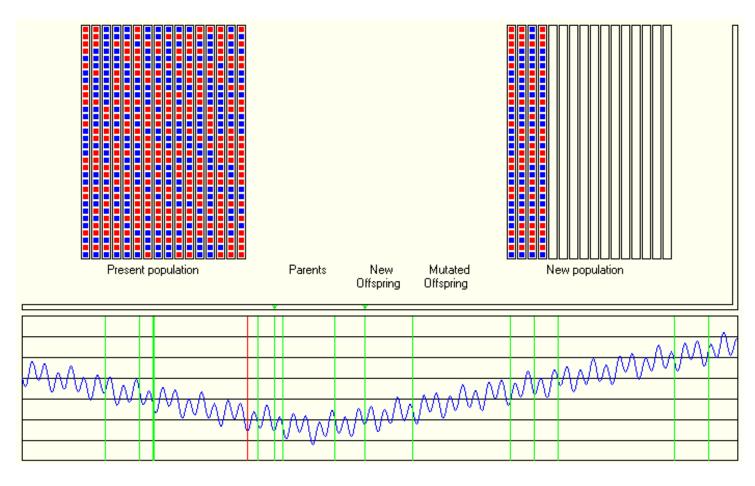
### vznikli noví potomci, kteří jsou přesnými klony rodičů



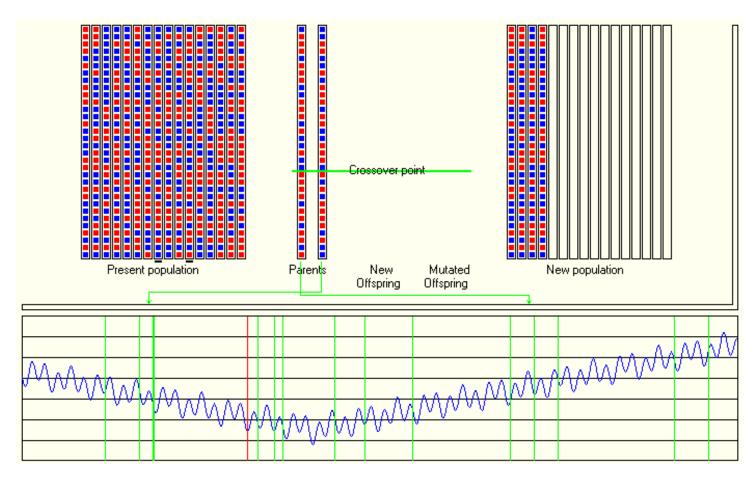
### dochází k mutaci genetické informace potomků



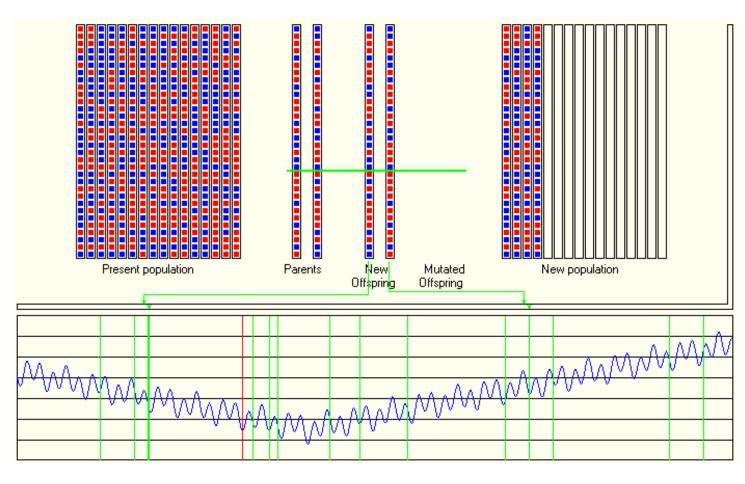
### potomci jsou přidáni do nové populace



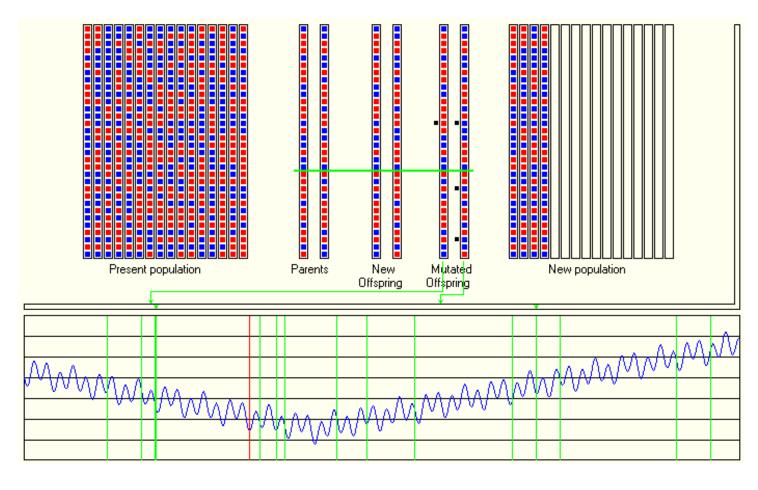
### opět dva jedinci jsou vybráni pro křížení



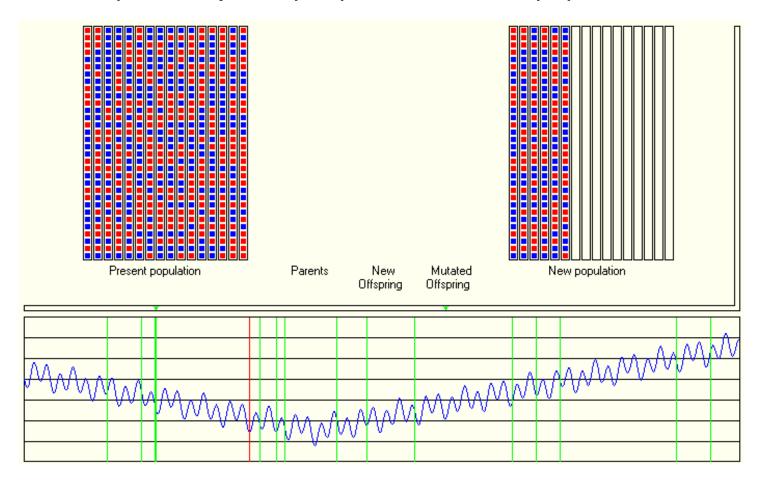
### dochází ke křížení



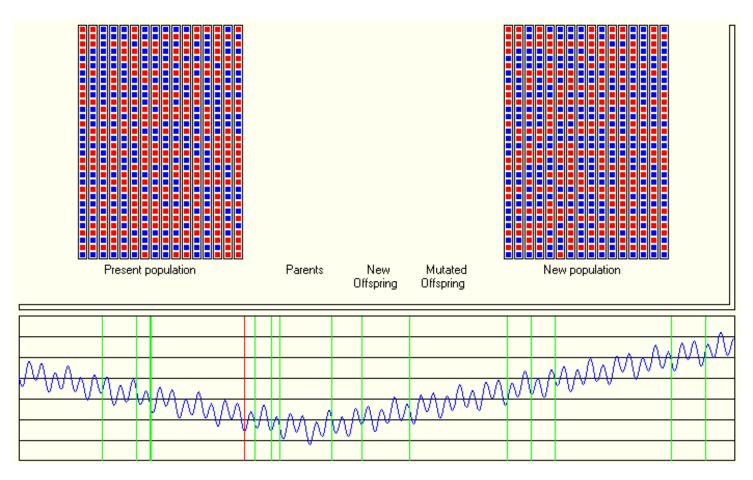
#### dochází k mutaci



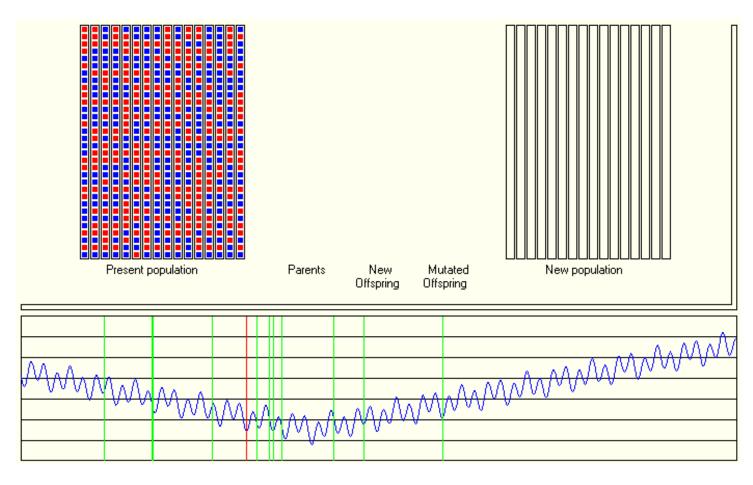
### potomci jsou opět přidáni do nové populace



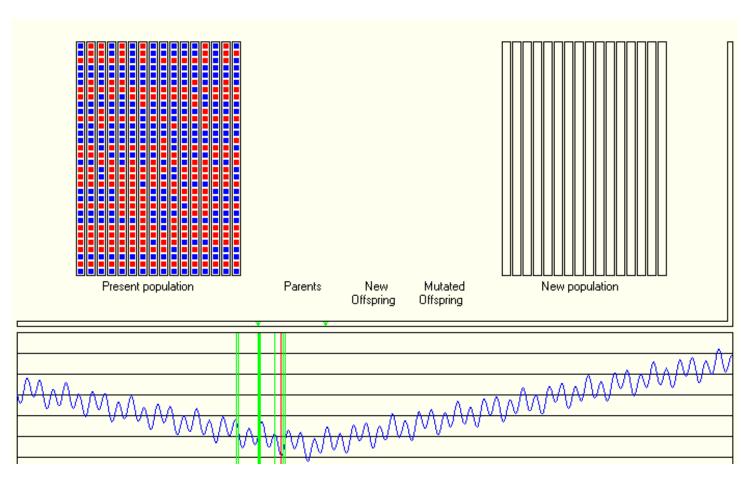
### a po čase je uvedeným postupem vytvořena nová generace



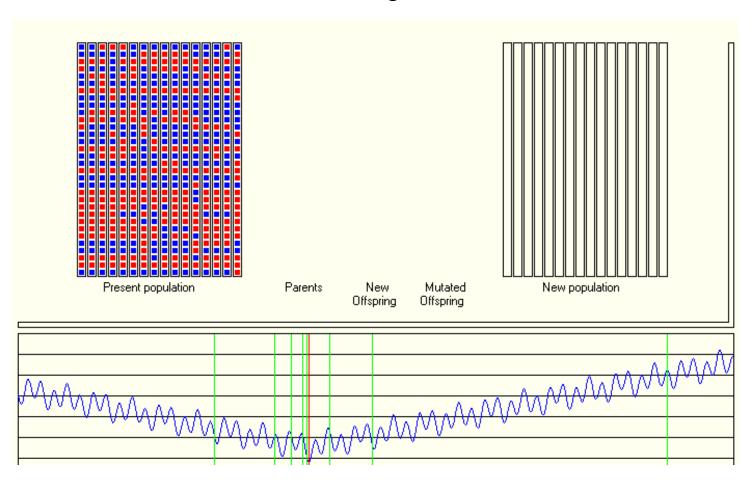
### nová generace nahrazuje starou



### po několika dalších generacích



### závěrečná generace



## Genetický algoritmus - pojmy

- *h* jedinec (hypotéza)
- f hodnotící funkce (angl. fitness) jedinců
  - f(h) obvykle udává kvalitu jedince h, t.j. chceme f maximalizovat.
- t prahová maximální hodnota pro hodnotící funkci
- p velikost populace
- $P_c$  pravděpodobnost křížení
- $P_m$  pravděpodobnost mutace

## Genetický algoritmus

- Inicialize: H je náhodná počáteční populace
- Ohodnocení: pro každé  $h \in H$ , spočti f(h)
- Pokud  $\max_h f(h) < t$  opakuj
  - Pravděpodobnostní výběr  $(1 P_c) \cdot p$  jedinců z H do H'.
  - Křížení:

Pravděpodobnostní výběr  $P_c \cdot \frac{p}{2}$  dvojic jedinců z H. Pro každou dvojici vytvoř dva potomky křížením. Přidej potomky do H'.

- Mutace: Invertuj náhodně vybrané bity u jedinců z H' s pravděpodobností  $P_m$ .
- Aktualizace:  $H \leftarrow H'$
- Ohodnocení: pro každé  $h \in H$ , spočti f(h)
- Navrať jedince  $h \in H$  nabývajícího nejvyšší hodnoty f(h)

## Metody náhodného výběru

- Proporcionálně k hodnotící funkci, t.j.  $P(h_i) = \frac{f(h_i)}{\sum_{j=1}^p f(h_j)}$ . Existuje nebezpečí sekupení všech jedinců blízko sebe.
- Pomocí turnaje
  - Vyber náhodně dva jedince  $h_1, h_2$ . Každý jedinec má stejnou pravděpodobnost výběru.
  - S pravděpodobností  $P_t$  vyber jedince s vyšší hodnotou f, jinak vyber jedince s nižší hodnotou f.
- Podle pořadí.
  - Seřaď jedince podle jejich hodnotící funkce (sestupně).
  - Pravděpodobnost výběru jedince je inverzně proporcionální vzhledem k jeho pořadí.

## Reprezentace jedinců

#### Volba vhodné reprezentace:

- Řetězec by měl nějakým způsobem odrážet vlastnosti objektu, který reprezentuje.
- Je žádoucí, aby všichni jedinci reprezentovali přípustná řešení problému, neboť vyřazování nepřípustných řešení může výrazně zpomalit algoritmus.

#### Jedinec může být například reprezentován

- řetězcem nul a jedniček binární reprezentace nebo
- řetězcem čísel číselná reprezentace nebo
- řetězcem písmen abecedy znaková reprezentace
- stromem nějakých objektů (např. funkcí nebo příkazů programovacího jazyka) - genetické programování

## Binární reprezentace

- (+) snadná implementace genetických operátorů
- (-) pro mnoho problémů není však přirozená

#### **Příklady**

#### Hledání minima funkce:

 $f: N \mapsto \mathbb{R}$ , kde N je množina celých čísel od 0 do 255.

Pro celá čísla použijeme binární řetězce délky 8.

Např. 23 = (00010111)

#### Problém batohu (Knapsack problem):

- V místnosti jsou věci různé velikosti a různé ceny.
- Zloděj chce do batohu určité omezené kapacity zabalit věci tak, aby maximalizoval celkovou hodnotu věcí v batohu.

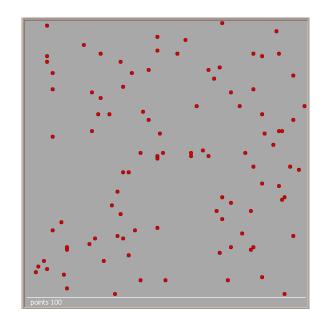
Každý bit v reprezentaci říká, zda-li odpovídající věc je nebo není v batohu.

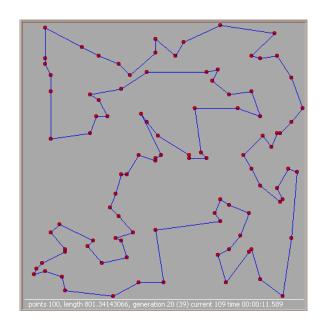
## Způsoby křížení

Initial strings Crossover Mask Offspring Single-point crossover: <u>11101</u>001000 11101010101 11111000000 00001001000 00001010101 *Two-point crossover:* 11<u>10100</u>1000 11001011000 00111110000 00001010101 00101000101 *Uniform crossover:* 10001000100 <u>1</u>11<u>01</u>0<u>0</u>10<u>00</u> 10011010011 01101011001 0<u>00</u>01<u>0</u>1<u>01</u>01 Point mutation: 11101001000 \_ 11101011000

## Problém obchodního cestujícího (TSP)

- Obchodní cestující dostane seznam měst, která má navštívit.
- Jsou mu známy vzdálenosti mezi jednotlivými městy. Obchodní cestující má navštívit všechna města (právě jednou) a vrátit se do výchozího bodu.
- Cílem je minimalizovat celkovu vzdálenost, kterou urazí.





### TSP - kódování a křížení

#### Kódování

- Každému městu je přiřazeno celé číslo.
- Města se v řetězci vyskytují v pořadí jakém jsou navštívena.
- Např. (9340125768)

#### Hladové křížení (angl. Greedy crossover)

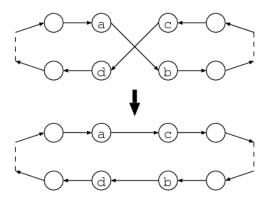
- Vyber první město jednoho rodiče.
- Porovnej druhá města u obou rodičů a vyber to, které je blíže k prvnímu vybranému.
- Jestliže město je již v řetězci, vyber město od druhého rodiče.
- Jestliže i toto město je již v řetězci vyber náhodně nějaké město, které v řetězci ještě není.
- Obdobně pokračuj pro třetí, čtvrté, ... město.

### TSP - mutace

#### Hladové přehození (angl. Greedy swap)

- Vyber náhodně dvě města a prohoď je v řetězci.
- Pokud je nově vytvořená cesta kratší, přijmi mutaci, jinak zachovej původní cestu.
- Např.  $(0123456) \rightarrow (0321456)$ .

#### Mutace 2opt



Demo: TSPApp. exe 200 měst v kruhu - porovnání p=10 a p=100, heuristics (2opt mutace) 0 a 5.

## Cvičení - problém osmi dam na šachovnici

Úkolem je umístit osm dam na šachovnici  $8 \times 8$ , tak aby žádná dáma neohrožovala žádnou jinou.



Cvičení: Navrhněte genetický algoritmus pro řešení problému osmi dam. To znamená navrhnout:

- vhodnou reprezentaci řešení problému pomocí řetězce,
- hodnotící funkci,
- operátor křížení, a
- operátor mutace.

## Genetické programování - příklad

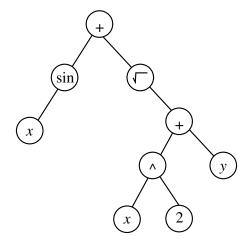
#### Aproximující funkce

Cílem je nalezení funkce, která by nejlépe aproximovala dané trojice hodnot

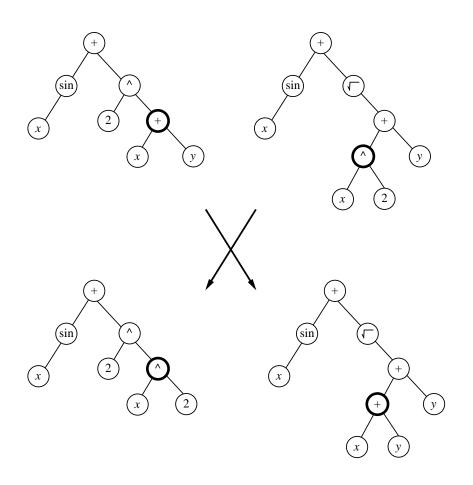
$$(x_1, y_1, z_1), (x_2, y_2, z_2), \ldots, (x_n, y_n, z_n).$$

T.j. pro daná první dvě čísla z trojice  $x_i$ ,  $y_i$  by vrátila výstup  $z_i'$  co nejblíže třetímu číslu trojice  $z_i$ .

Jedinci jsou funkce ve stromu. Např. funkce  $sin(x) + \sqrt{x^2 + y}$ 



## Genetické programování - příklad křížení



### **Schémata**

Schéma = řetězec obsahující 0, 1, \* ("cokoliv")

Příklad schématu:

Jedinci odpovídající výše uvedenému schématu:

```
100000, 100001, 100100, 100101, 101000, 101001, 101100, 101101.
```

#### Charakteristika populace:

```
p ... počet jedinců v populaci m_t(s) ... počet jedinců odpovídajících schématu s v čase t f(h) ... hodnota (fitness) jedince (hypotézy) h ... průměrná hodnota populace v čase t \mathcal{H}_t(s) ... množina jedinců odpovídajících schématu s v čase t
```

## Věta o schématech (pro výběr)

$$\bar{f}_t(s)$$
 ... průměrná hodnota jedinců z množiny  $\mathcal{H}_t(s)$ 

$$= \frac{1}{m_t(s)} \cdot \sum_{h \in \mathcal{H}_t(s)} f(h)$$

$$E[m_{t+1}(s)]$$
 ... očekávaný počet jedinců odpovídajících schématu  $s$  v čase  $t+1$ 

$$P(h)$$
 ... pravděpodobnost výběru jedince  $h$ 

$$P(h) \stackrel{df}{=} \frac{f(h)}{\sum_{i=1}^{p} f(h_i)} = \frac{f(h)}{p \cdot \bar{f}_t}$$

$$P(h \in \mathcal{H}_{t+1}(s)) = \sum_{h' \in \mathcal{H}_t(s)} \frac{f(h')}{p \cdot \bar{f}_t} = \frac{\bar{f}_t(s) \cdot m_t(s)}{p \cdot \bar{f}_t}$$

$$E[m_{t+1}(s)] = p \cdot P(h \in \mathcal{H}_{t+1}(s)) = \frac{f_t(s)}{\overline{f_t}} \cdot m_t(s)$$

## Věta o schématech

### (jednobodové křížení a mutace)

$$P_c$$
 ... pravděpodobnost aplikace operátoru křížení

$$\ell$$
 ... délka řetězce, který reprezentuje jedince

$$d(s)$$
 ... vzdálenost mezi definovanými prvky schématu  $s$  nejvíce vpravo. Např.

u 
$$s = (***0*1*110**)$$
 je vzdálenost  $|9-3| = 6$ .

$$o(s)$$
 ... počet definovaných prvků ve schématu  $s$ 

$$\left(1-P_c\cdot rac{d(s)}{\ell}
ight)$$
 ... dolní odhad pravděpodobnosti, že křížení nenaruší schéma

$$(1-P_m)^{o(s)}$$
 ... pravděpodobnost, že mutace nenaruší schéma

$$E[m_{t+1}(s)] \geq \frac{\bar{f}_t(s)}{\bar{f}_t} \cdot m_t(s) \cdot \left(1 - P_c \cdot \frac{d(s)}{\ell}\right) \cdot (1 - P_m)^{o(s)}$$

## Vlastnosti genetických algoritmů

- (+) Dají se použít pro řešení problémů jinak těžko řešitelných (například, když interakce mezi jednotlivými částmi jsou těžko popsatelné).
- (+) Většinou neuváznou v lokálním maximu.
- (+) Vždy poskytnou nějaké řešení.
- (+) Jsou snadno implementovatelné a paralerizovatelné.
- (-) Nemáme žádnou záruku, že nalezené řešení je optimální.
- (-) Někdy mohou být velmi pomalé (obzvášť pokud nejsou dobře navrženy reprezentace jedinců a operátory křížení a mutace).
- (–) Vyžadují vhodné nastavení většího množství parametrů algoritmu (např.  $P_C$ ,  $P_M$ , p).

## Stručná historie genetických algoritmů

- 1960: Ingo Rechenberg představuje myšlenku evolučních výpočtů ve své práci "Evolution strategies"
- 1975: John Holland poprvé popisuje genetický algoritmus a vydává svoji knihu "Adaptation in Natural and Artificial Systems"
- 1992: John Koza použil genetický algoritmus pro vývoj programů, které mají plnit určité zadané úlohy. Svoji metodu nazval genetické programování.

# Příklady aplikací genetických algoritmů dle encyklopedie wordIQ.com

- Optimalizace nákládání kontejnerů.
- Učení chování robotů.
- Optimalizace infrastruktury pro mobilní komunikaci.
- Optimalizace struktury molekul.
- Návrh uspořádání výrobních hal.
- Různé plánovací problémy (např. když jednotlivé úlohy jsou navzájem závislé).
- Predikce akciových trhů.