



# Metaheuristiky

---

- **Metaheuristika Simulated Annealing**
- **Metaheuristika Tabu Search**
- **Genetický algoritmus**  
(by Colin R. Reeves: Genetic Algorithms. In: **Handbook of Metaheuristics**, ed. Gendreau, M., Potvin, J.Y., Springer, New York, Dordrecht, Heidelberg, London, sec. edition, 2010, 648p. )
- **Metaheuristika Scatter Search**



# Genetický algoritmus

---

- Je vhodný pro úlohy, jejichž přípustné řešení lze popsat vektorem  $y$  s 0 - 1 složkami.
- Vektor  $y$  je **chromozóm** a jsou na něm definovány operace **mutace** a **křížení**.
- **Mutace** - s danou pravděpodobností. je na genu změněna hodnota některé složky.
- **Křížení** - z dvou chromozomů jsou vytvořeny jiné dva: Je vybráno místo křížení, chromozomy jsou tam rozděleny na počáteční a koncovou část a části jsou kombinovány do nových chromozomů. **Principem je ale jen distribuce rodičovských genů do chromozomů potomků!**



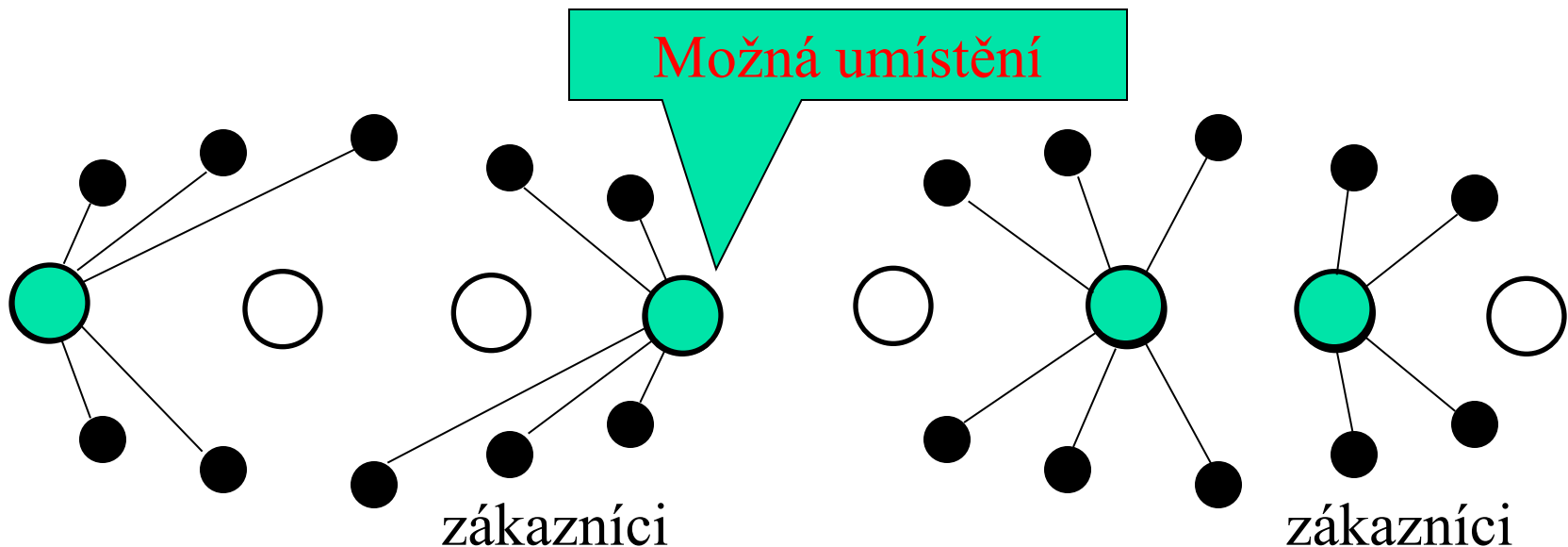
# Genetický algoritmus

---

- GA pracuje současně s množinou řešení - **populací**.
- Práce GA začíná vytvořením počáteční populace a aktualizací dosud nejlepšího řešení.
- Potom jsou chromozomy na základě **výhodnostních koeficientů (fitness)** párovány a kříženy. Noví jedinci jsou mutováni. Nová populace je redukována **selekcí** na pevně zvolený počet jedinců.

# Úloha o p-mediánech (p-Median Problem)

- Úloha o p-mediánech (p-Median Problem) vznikne, když je maximální počet  $p$  středisek zadán a je třeba minimalizovat průměrnou (váženou) vzdálenost mezi zákazníkem a nejbližším umístěným střediskem.





# Model úlohy o p-mediánech

---

$$\text{Minimize } \sum_{j \in J} \min \{ c_{ij} : i \in I, y_i = 1 \}$$

$$\sum_{i \in I} y_i \leq p$$

$$y_i \in \{0, 1\} \quad \text{for } i \in I$$

- Řešení **úlohy o p-mediánech** je dáno posloupností čtyř proměnných  $[y_1, y_2, y_3, y_4]$ . Tuto posloupnost můžeme považovat za **chromozom** a jednotlivé prvky za **geny**.

# Příklad úlohy o p-mediánech

$p=2$

$$f(I_1) = \sum_{j \in J} \min\{c_{ij} : i \in I_1\}$$

$c_{ij}$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	10	15	20	25	30	11	16	21	26	31
2	22	12	13	24	11	11	15	12	8	10
3	22	16	13	9	11	21	15	12	8	10
4	10	15	10	9	30	21	15	12	8	10
<i>min</i>	10	15	13	9	11	11	15	12	8	10



# Model úlohy o p-mediánech s pokutou za nepřípustnost

---

$$\text{Minimize } \sum_{j \in J} \min\{c_{ij} : i \in I, y_i = 1\}$$

$$\sum_{i \in I} y_i \leq p$$

$$y_i \in \{0,1\} \quad \text{for } i \in I$$

- Podmínku omezení počtu umístění můžeme relaxovat pomocí nelineární pokutové funkce:

$$Q^* \max\{0, \sum_{j \in J} y_j - p\}$$



# Model úlohy o p-mediánech s pokutou za nepřípustnost

---

$$\begin{aligned} \text{Minimize} \quad & \sum_{j \in J} \min\{c_{ij} : i \in I, y_i = 1\} + Q^* \max\{\sum_{j \in J} y_j - p\} \\ & y_i \in \{0, 1\} \quad \text{for } i \in I \end{aligned}$$

- Pro vhodně zvolené  $Q$  je tato úloha ekvivalentní s předchozí.
- Minimum z prázdné množiny je  $+\infty$  !





# Poznámky k řešení nepřipustnosti potomků

---

- Aplikace pokutových funkcí znamená obvykle **zvýšení výpočetní náročnosti** účelové funkce a není to obvykle vyvážené získáním kvalitnější populace. Naopak **populace obsahuje horší jedince**, kteří musí být v dalších krocích eliminováni selekcí.
- **Kde je to možné, tak se pokutovým funkcím vyhneme!**
- Bud' nepřipustný chromozom **opravíme** nějakou pomocnou operací a nebo **navrhujeme takové operace** křížení a mutace, jejichž výsledkem jsou **přípustní potomci**.



# Genetický algoritmus

---

- Samotný genetický algoritmus bude postupně nahrazovat starou populaci  $y^1, y^2, \dots, y^m$  novou populací  $y^1, y^2, \dots, y^m$  s průběžnou aktualizací **dosud nejlepšího nalezeného řešení**.
- Pokud proběhne  $n$  populačních výměn od poslední změny dosud nejlepšího nalezeného řešení, algoritmus skončí práci.
- Celý genetický algoritmus může být popsán následujícími kroky:



# Genetický algoritmus- výměna populace

---

- 0. Inicializujte dosud nejlepší nalezené řešení nejlepším řešením  $\mathbf{y}^k$  ze vstupní populace  $\mathbf{Y} = \{ \mathbf{y}^1, \mathbf{y}^2, \dots, \mathbf{y}^m \}$ . Položte  $HH = f(\mathbf{y}^k)$  a  $t = 0$ .
- 1. **Je-li**  $t = n$  **končete**, **jinak** uspořádejte jedince  $\mathbf{y}^k$  ze současné populace  $\mathbf{Y}$  **vzestupně** dle hodnot  $f(\mathbf{y}^k)$  do posloupnosti  $\mathbf{y}^{k(1)}$ ,  $\mathbf{y}^{k(2)}$ , ...,  $\mathbf{y}^{k(m)}$  a definujte počet  $\underline{m}$  jedinců nové populace jako  $\underline{m} = 0$ . Aktualizujte dosud nejlepší nalezené řešení.
- 2. { **Selekce rodičů** } V cyklu s pravděpodobností  $p(r)$  úměrnou hodnotám  $f(\mathbf{y}^k)$  vyberte prvního a druhého z hledané dvojice rodičů  $\mathbf{y}^{k(r)}$  a  $\mathbf{y}^{k(s)}$ .



# Genetický algoritmus- výměna populace

---

- 3. {**Křížení (crossover)**} Vygenerujte číslo  $p \in \{1, \dots, m\}$  jako hodnotu diskrétní náhodné proměnné s rovnoměrným rozdělením pravděpodobnosti. Proveďte křížení  $\mathbf{y}^{k(r)}$  a  $\mathbf{y}^{k(s)}$  na pozici  $p$ , čímž vzniknou dva potomci  $\underline{\mathbf{y}}^r = \langle y_1^{k(r)}, \dots, y_p^{k(r)}, y_{p+1}^{k(s)}, \dots, y_m^{k(s)} \rangle$  a  $\underline{\mathbf{y}}^s = \langle y_1^{k(s)}, \dots, y_p^{k(s)}, y_{p+1}^{k(r)}, \dots, y_m^{k(r)} \rangle$ .
- 4. {**Mutace**} Postupně pro potomky  $\underline{\mathbf{y}}^r$  a  $\underline{\mathbf{y}}^s$  s danou pravděpodobností rozhodněte, zda **provedete** mutaci, pokud ano, tak vygenerujte parametry mutace a proveďte ji. (Například tak, že změníte jeho  $p$ -tou složku dle vztahu  $\underline{y}_p = 1 - \underline{y}_p$ .)



# Genetický algoritmus- výměna populace

---

- 5. {**Selekce do populace**} Z potomků  $\underline{y}^r$  a  $\underline{y}^s$  vyberte toho, který má menší hodnotu účelové funkce a zařaďte ho jako  $\underline{m} + 1$  vého jedince do nové populace  $\underline{Y}$  a **je-li** hodnota menší než  $HH$ , aktualizujte nejlepší nalezené řešení, hodnotu  $HH$  a položte  $t = 0$ . Položte  $\underline{m} = \underline{m} + 1$ .
- 6. **Je-li**  $\underline{m} < m$  (nová populace ještě není úplná), **jděte na krok 2**. **Jinak** (byla vytvořena nová populace  $\underline{Y}$ ), definujte současnou populaci  $Y = \underline{Y}$ , položte  $t = t + 1$  a **jděte na krok 1**.



# Genetický algoritmus- výměna populace

---

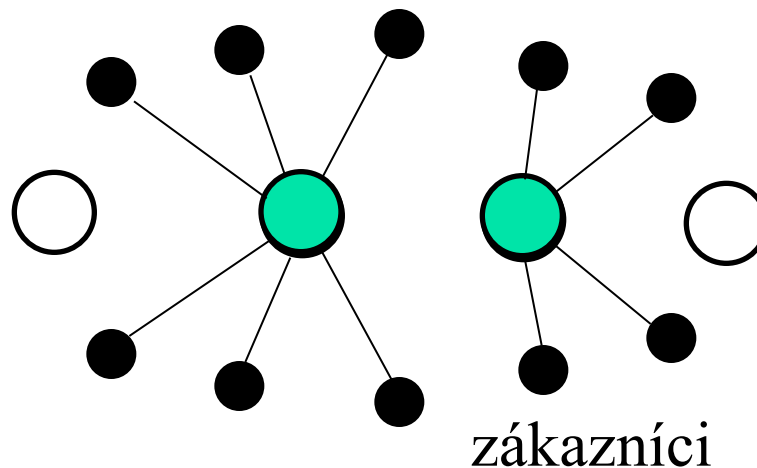
- Poznámka:
- Výběr do následující populace je možné provést také tak, že prováděním křížení a mutací **vytvoříte množinu kandidátů na vstup do další populace** (větší než je populace sama) a z ní **vyberete vhodné jedince** do následující populace.

# Všeobecný rámec Genetického Algoritmu

- Vyber počáteční populaci
- (\*) Dokud není splněna **podmínka zastavení** opakuj:
  - (\*\*) Je-li splněna podmínka **křížení**, vyber dva jedince (rodiče) ze současné populace a proved' **křížení**.
  - Je-li splněna podmínka **mutace**, vyber na jedinci body mutace a proved' **mutaci**.
  - Vyhodnot' výsledné jedince (**fitness**) a vlož je do seznamu potomků
  - Není-li vytvořen dostatečný počet potomků, jdi na (\*\*).
  - **Selekcí** vytvoř novou populaci a jdi na (\*).

# Operace křížení (Crossover)

- Záleží na tom, jak je jedinec-řešení úlohy (chromozom, genotyp) reprezentován. Rozlišujeme dva případy:
  - a) Jedinec je specifikován **množinou** objektů.
  - b) Jedinec je specifikován **pořadím** objektů.
- Příkladem a) je úloha o p-mediánu kde řešení úlohy je dáno **hodnotami** posloupnosti 0-1 proměnných  $[y_1, y_2, \dots, y_n]$ , např.  $[0, 1, 1, 0]$ .





# Operace křížení (Crossover)

Jedinec je specifikován množinou objektů.

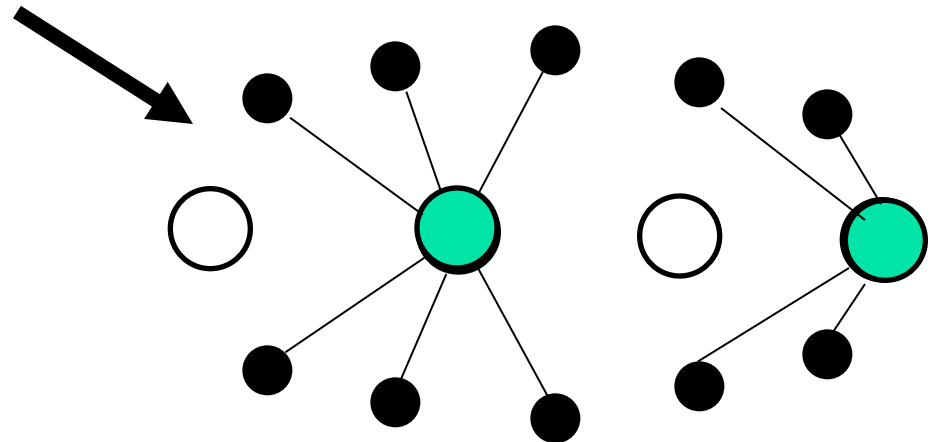
- Křížíme-li dva jedince, např.  $[1, 0, 0, 1]$  a  $[0, 1, 1, 0]$ , potom je vygenerován „bod zlomu“, např.  $p=2$  a křížení proběhne takto:

■  $[1, 0, 0, 1]$   
 $[0, 1, 1, 0]$

$[1, 0, 1, 0]$   
 $[0, 1, 0, 1]$



$p=2$



zákazníci

# Operace křížení (Crossover)

Jedinec je specifikován **seznamem** *p* objektů.

```
public void Crossover(int m, int p, int [] Zp1, int [] Zp2, int [] Zo1, int [] Zo2){
    int j; int pom; int noZo=0; int noZc=0;
    for(i=0; i<m; i++){ iY[i]=0;}
    for(i=0; i<p; i++){ iY[Zp1[i]]=1;}
    for(i=0; i<p; i++){
        if(1<++iY[Zp2[i]]){ // i.e. ==2
            Zo1[noZo]=Zp2[i];
            Zo2[noZo]=Zp2[i];
            noZo++;
        } // The common 1-genes have been inherited from parents
    }
    // Saving different genes into sY from 0 to noZc-1
    for(i=0; i<m; i++){
        if(iY[i]==1){ sY[noZc++]=i;}
    }
}
```

# Operace křížení (Crossover)

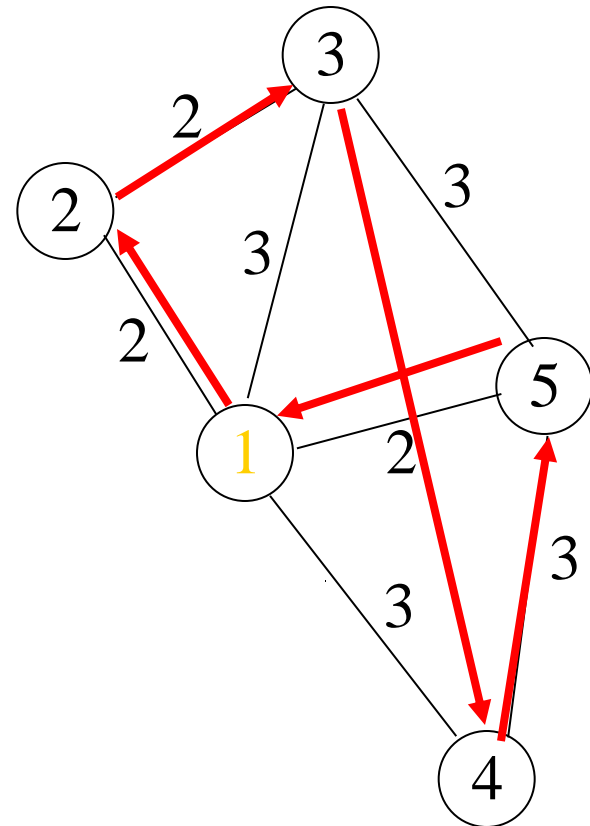
Jedinec je specifikován **seznamem *p*** objektů.

```
// Choose noZc/2 elements randomly
for(i=0; i<noZc/2; i++){
    j=(int)Math.floor((noZc-i)*Math.random());
    pom=sY[j];
    sY[j]=sY[noZc-1-i];
    sY[noZc-1-i]=pom;
}
for(i=0; i<noZc/2; i++){
    Zo1[noZo]=sY[i];
    Zo2[noZo]=sY[noZc/2+i];
    noZo++;
}
} // end of Crossover
```

# Operace křížení (Crossover)

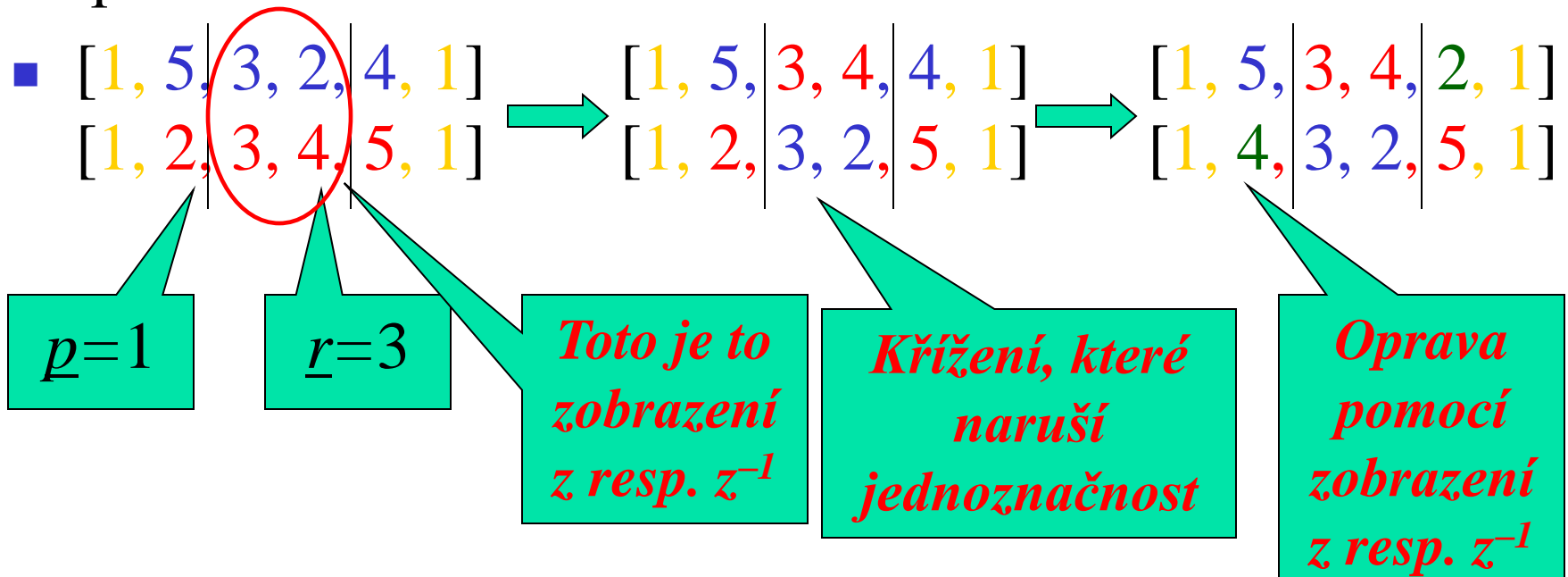
Jedinec je specifikován **pořadím** objektů.

- Příkladem b) je úloha **obchodního cestujícího**, kde řešení je dáno pořadím navštěvovaných uzlů, např.  
[1, 2, 3, 4, 5, 1]
- Zde může být použito některé ze schémat:
- Partially mapped crossover (PMX)
- Uniform crossover (UX)



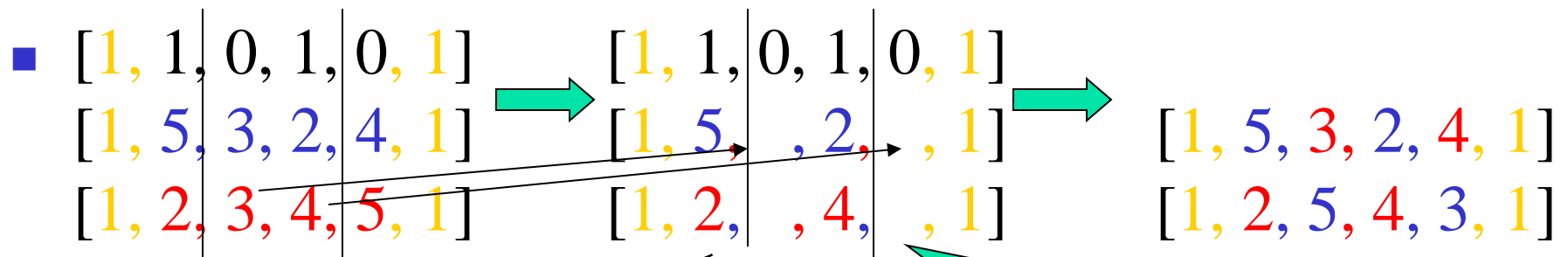
# Partially mapped crossover (PMX)

- Křížíme-li dva jedince, např.  $[1, 5, 3, 2, 4, 1]$  a  $[1, 2, 3, 4, 5, 1]$ , potom jsou vygenerovány dva „body zlomu“, např.  $p=1$  a  $r=3$  a křížení proběhne takto:



# Uniform crossover (UX)

- Křížíme-li dva jedince, např. [1, 5, 3, 2, 4, 1] a [1, 2, 3, 4, 5, 1], potom je náhodně vygenerována šablona (mask) např. [1, 1, 0, 1, 0, 1] a křížení proběhne takto:



*Kopírování podle šablony*

*Prázdná místa se doplní z druhého z rodičů podle pořadí s přeskakováním prvků, které tam už jsou.*

# Operace mutace (Mutation)

- Nejprve je třeba rozhodnout, zda se mutace na daného jedince bude uplatňovat.
- Dále opět rozlišujeme dva případy:
  - a) Jedinec je specifikován **množinou** objektů.
  - b) Jedinec je specifikován **pořadím** objektů.
- V případě a) může být náhodně vygenerována **šablona** např. [ 1, 0, 1, 0], dle Bernouliho rozdělení (s malým parametrem  $p$ ) a hodnota v chromozomu odpovídající jedničce v šabloně je invertovaná.
- $$\begin{array}{cc} [1, 0, 0, 1] & [0, 0, 0, 0] \\ [1, 0, 1, 0] & \rightarrow \end{array}$$



# Operace mutace (Mutation)

---

- V případě a) může být použito Poissonovo rozdělení s parametrem  $\lambda=1$  k vygenerování počtu mutací, který má být proveden na chromozomu a ten počet mutací je proveden na genech, které náhodně (s rovnoměrným rozdělením)  $m$ - násobným výběrem.
- V případě b) může být mutace provedena například výměnou dvou prvků v daném pořadí, kde pozice vyměňovaných prvků jsou vygenerovány náhodně.





# Strategie genetického algoritmu (podmínky křížení a mutace)

---

- Strategie **Křížení** **a** **Mutace**
- Strategie **Křížení** **nebo** **Mutace**



# Vhodnost jedince (Fitness)

---

- Obvykle se jako míra vhodnosti jedince bere **hodnota účelové funkce** daného řešení. Vzniká zde ale problém s proporčností. (Porovnej hodnoty 10 a 20 a hodnoty 110 a 120.)
- Můžeme to řešit buď **změnou měřítka** (**Scaling**) např. vydělením nejmenší hodnotou.
- Nebo **uspořádáním** (**Ranking**)  
Zde uspořádáme podle rostoucí vhodnosti (účelové funkce) jedince a  $k$  –tému dáme pravděpodobnost  
 $P(k) = \alpha + \beta * k$ , kde parametry  $\alpha$  a  $\beta$  vhodně zvolíme.



# Vhodnost jedince (Fitness)

## Ranking

---

- Zde uspořádáme podle rostoucí vhodnosti (účelové funkce) jedince a  $k$  –tému dáme pravděpodobnost  $P(k) = \alpha + \beta * k$ , kde parametry  $\alpha$  a  $\beta$  vhodně zvolíme.
- Definujeme-li „tlak selekce“ (selection pressure) z intervalu  $<1, 2$  jako  $\Phi = (\alpha + \beta * m) / (\alpha + \beta * m / 2)$  je možno vyjádřit  $\alpha = (2m - \Phi(m+1)) / (m(m-1))$  a  $\beta = 2(\Phi - 1) / (m(m-1))$ .
- Pokud nyní vygenerujeme náhodné číslo  $r \in <0, 1>$  a chceme zjistit do jakého intervalu daného kumulativními pravděpodobnostmi padne, řešení je snadné.



# Vhodnost jedince (Fitness)

## Ranking

---

- $P(k) = \alpha + \beta * k$ .
- Pokud nyní vygenerujeme náhodné číslo  $r \in (0, 1)$  a chceme zjistit do jakého intervalu daného kumulativními pravděpodobnostmi padne, řešíme:

$$\alpha k + \beta \frac{k(k+1)}{2} = r$$

$$a \text{ tedy } k = \left\lceil \frac{-(2\alpha + \beta) + \sqrt{(2\alpha + \beta)^2 + 8\beta r}}{2\beta} \right\rceil$$



# Selekce (Selection)

---

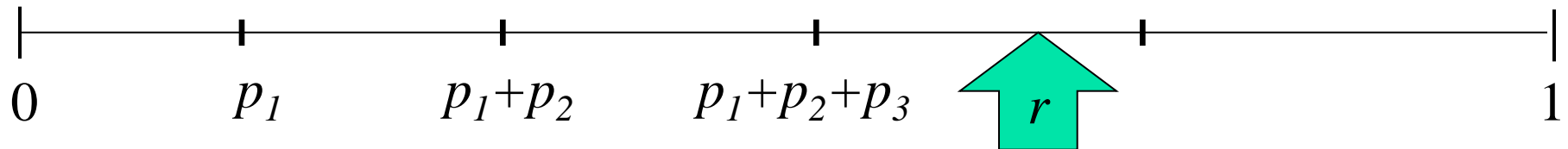
- Selekcí se snažíme jednak vytvořit vhodné páry rodičů a také potom ze seznamu potomků vybrat novou populaci.
- K vytvoření párů rodičů můžeme použít několik schémat:
- Roulette-Wheel-Selection (RWS)
- Baker's Stochastic Universal Selection (SUS)
- Tournament Selection

# Roulette-Wheel-Selection (RWS)

- Hodnoty účelových funkcí (fitness)  $f_1, f_2, f_3, \dots, f_m$  se transformují na pravděpodobnosti  $p_1, p_2, p_3, \dots, p_m$  například podle vztahu:

$$p_k = \frac{f_k}{\sum_{i=1}^m f_i}$$

- Potom generujeme s rovnoměrným rozložením  $r \in (0, 1)$ :



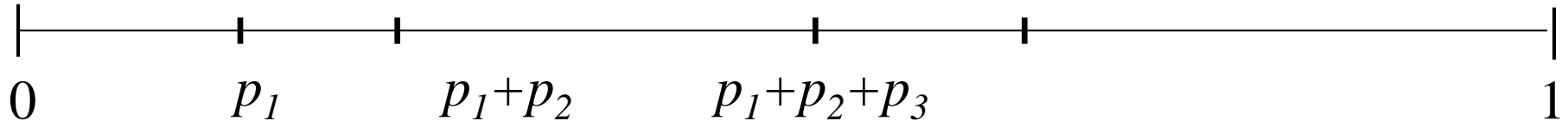
- Na základě pokusu zde vybereme jedince 4.



# Baker's Stochastic Universal Selection (SUS)

---

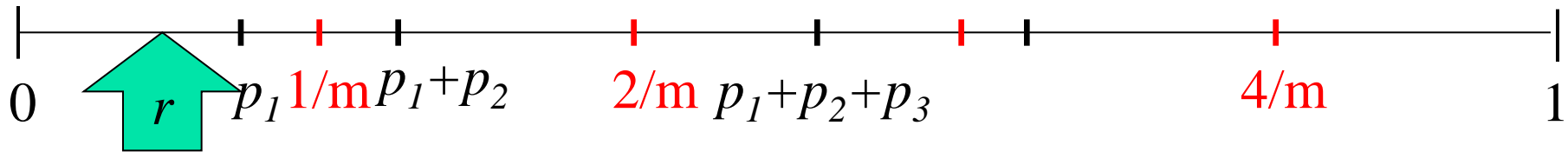
- Hodnoty účelových funkcí (fitness)  $f_1, f_2, f_3, \dots, f_m$  se transformují na pravděpodobnosti  $p_1, p_2, p_3, \dots, p_m$ .



- Potom generujeme s rovn. rozložením  $r \in \langle 0, 1/m \rangle$ :

# Baker's Stochastic Universal Selection (SUS)

- Hodnoty účelových funkcí (fitness)  $f_1, f_2, f_3, \dots, f_m$  se transformují na pravděpodobnosti  $p_1, p_2, p_3, \dots, p_m$ .

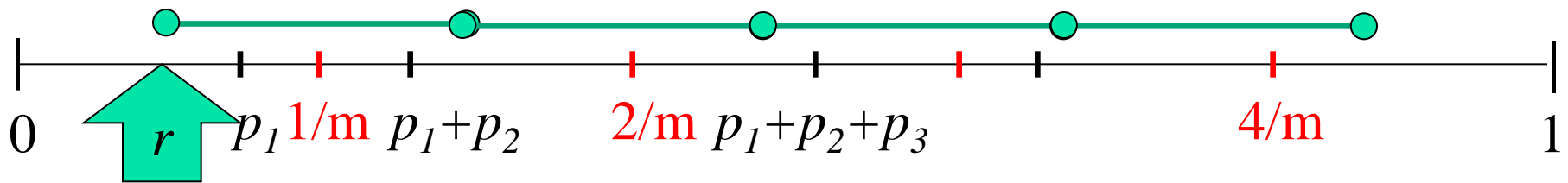


- Potom generujeme s rovn. rozložením  $r \in \langle 0, 1/m \rangle$ :



# Baker's Stochastic Universal Selection (SUS)

- Hodnoty účelových funkcí (fitness)  $f_1, f_2, f_3, \dots, f_m$  se transformují na pravděpodobnosti  $p_1, p_2, p_3, \dots, p_m$ .



- Potom vypočítáme  $r_j = r + (j-1)/m$  pro  $j=1, \dots, m$ .
- Potom vybereme jedince 1, 3, 3, 5, 5 a potom musíme provést **párování**.



# Tournament Selection

## (Výběr turnajem)

---

- Náhodně vybereme z populace jistou podmnožinu jedinců a z ní podle míry výhodnosti (fitness) určíme vítěze.
- Můžeme „uspořádat“ i vícestupňový turnaj.
- Můžeme výběr do skupiny omezit nějakou hranicí odvozenou od hodnoty dosud nejlepšího výchozího řešení.



# Podmínky zastavení a rozličnost (Diversity)

---

- Jako pravidlo zastavení můžeme použít dosažení jistého počtu vyhodnocení vhodnosti nebo počtu vystřídaných populací.
- Proces také můžeme zastavit, když od poslední aktualizace dosud nejlepšího řešení byl proveden daný počet operací.
- Doporučuje se rovněž zastavit proces, sníží-li se **diversita** pod jistou úroveň. Jistou mírou **diversity** je podíl nejčastějšího výskytu stejné hodnoty na dané pozici chromozomu.

# Podmínky zastavení a rozličnost (Diversity)

- Doporučuje se rovněž zastavit proces, sníží-li se **diversita** pod jistou úroveň. Jistou mírou **diversity** je podíl nejčastějšího výskytu stejné hodnoty na dané pozici chromozomu.

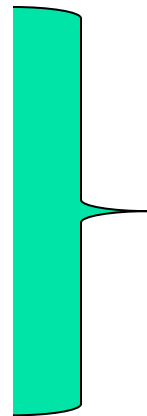
[1, 5, 3, 4, 2, 1]

[1, 5, 3, 2, 4, 1]

[1, 5, 3, 2, 4, 1]

[1, 2, 5, 4, 3, 1]

[1, 5, 3, 2, 4, 1]



populace

80%

60%



# Doporučení

---

- Selekcii raději pomocí „Baker’s Stochastic Universal Selection (SUS)“ nebo „Tournament Selection“ než „Roulette-Wheel-Selection (RWS)“.
- Nepoužívat jen jednobodové křížení.
- Používat adaptivní frekvenci mutace.
- Hybridizovat GA (nebát se metodu GA kombinovat s jinými heuristikami využívajícími specifika úlohy).
- Udržovat diversitu.
- Spouštět GA vícekrát.