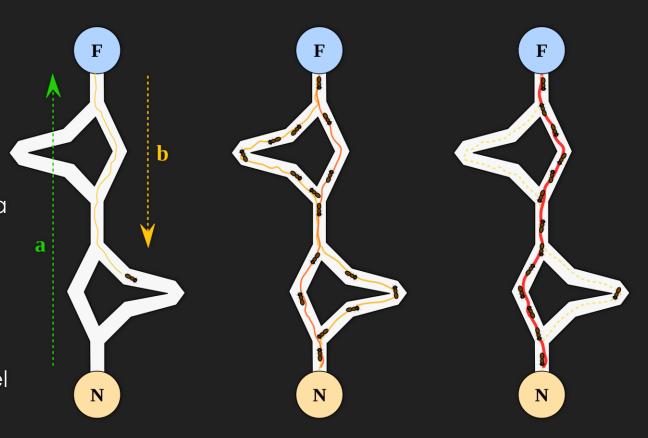
- O A mesterséges inteligencia egyik ága, a raj inteligencia legismertebb módszere
- O Kutatása, fejlesztése 1989-ben indult el
- Kutatók az argentin hangyák viselkedését vizsgálták (1990)
- 🔾 A legrövidebb út keresésére 1991-ben Marco Dorigo és társai alkalmazták.
- 1996-kiadott dolgozatukban az utazóügynök problémájára alkalmazták

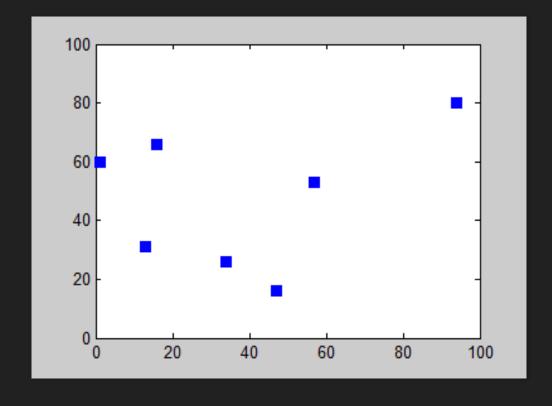
- Megfigyelhető, hogy az alacsony intelligenciájú élőlények, (méhek, hangyák) egyedileg nem sok figyelmet fordítanak egymásra.
- Az egymás közötti egyszerű kommunikáció segítségével rajként, csoportokat alkotva, igen hatékonyan dolgoznak
- 🔾 Az ilyen rendszerek tervezése alapvetően eltérő a korábbi szemlélettől.
- Az egész rendszer vizsgálata helyett a hangsúlyt a kifinomult egyedekre fekteti, akik a kívánt viselkedés érdekében együttműködnek.

- A hangyák a táplálékhoz vezető utat egy speciális hormon, a feromon kibocsátásával jelölik meg
- Ezeket a feromon utakat a többi hangya érzékeli és újra "konfigurálja"
- A legtöbb hangya által bejárt útvonalakon a feromon mennyisége nagy lesz, a kevésbé használt utakon a feromon a párolgás miatt egyre kevesebb lesz.
- nagyobb feromonú utak kerülnek kiválasztásra
- Rövidebb utakon több feromon helyezhető el

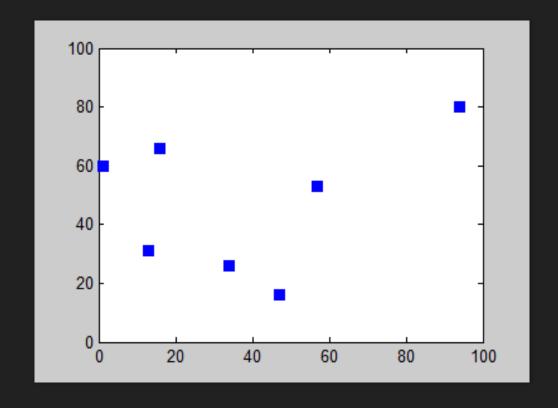


- A hangyakolónia algoritmussal megoldható feladatok köre az elmúlt években jelentősen kibővült. Néhány ilyen feladat a következő:
- Kommunikációs hálózatok adatforgalmának irányítása optimális hálózati áteresztés;
- O Gyártósor ütemezés;
- Járműforgalom optimalizálása;
- Gráf- vagy térképszínezés.

- A hangyakolónia algoritmusban a hangyák egy-egy ágenst reprezentálnak
- Az útvonalak száma addig növekszik, amíg az összes meglátogatandó hely bele nem kerül az útvonalba.
- o minden hangya a kiindulási pontból indul.
- Az ágensek kapacitásának alapján történik a következő pont kiválasztása



- A hangya akkor fog visszatérni a kiinduló pontjához, ha az összes lehetséges meglátogatandó helyszínt bejárta, vagy ha a maximális kapacitását elérte.
- L- a virtuális hangya által megtett út
- A második hangya az első hangya visszaérkezése után indul,
- Az előre megadott hangyaszámig ismétlődik a program



Minden hangyának minden pontot érintenie kell. A kiválasztáshoz a következő formula alkalmazható:

> j=arg max {(τij) (ηij )^β } amíg j∉Mk, ha q≤q0 , különben S,

- o ahol 📆 az i jelenlegi pozíció és a j lehetséges pozíció közötti feromon mennyiség.
- O nij pedig i és a j közötti távolság inverze
- O 🖟 a távolság fontosságát a feromon mennyiségével szemben kifejező tényező
- O Mk pedig a hangya által már bejárt utat tartalmazza
- o q egy véletlen változó a [0,1] zárt intervallumon, q0 pedig egy paraméter.

j=arg max {(τij) (ηij )^β } amíg j∉Mk, ha q≤q0 , különben S,

- Amennyiben minden választás megtörtént, a hangya a legnagyobb értékű élt választja a fenti egyenletből, hacsak a nem nagyobb, mint a0.
- Ekkor a hangya egy véletlenszerű S-t választ, mely a pij eloszlás valószínűségén alapszik, ami a magas feromon tartalmú útvonalaknak kedvez

#### Az út megtervezése

- 🔾 Kezdetben minden k hangya egy véletlenszerűen választott városban van.
- Egy k hangya minden konstrukciós lépésben alkalmaz egy valószínűségen alapuló döntési szabályt.
- O A valószínűség, amivel egy k hangya, ami jelenleg az i városban van, a j városban megy át az algoritmus t-edik iterációjában:

$$p_{ij}^{k}(t) = \frac{\left[\tau_{ij}\right]^{\alpha} \left[\eta_{ij}\right]^{\beta}}{\Sigma_{l \in N_{j}^{k}} \left[\tau_{ij}(t)\right]^{\alpha} * \left[\eta_{ij}\right]^{\beta}}$$

$$Haj \in N_i^k$$

$$p_{ij}^{k}(t) = \frac{\left[\tau_{ij}\right]^{\alpha} \left[\eta_{ij}\right]^{\beta}}{\Sigma_{l \in N_{j}^{k}} \left[\tau_{ij}(t)\right]^{\alpha} * \left[\eta_{ij}\right]^{\beta}}$$
$$Haj \in N_{i}^{k}$$

Az  $\alpha$  és  $\beta$  paraméterek meghatározzák, hogy a feromonösvénynek és a heurisztikus információnak mekkora legyen a hatása.

- $\circ$   $N_i^k$  pedig azon városok halmaza, melyeket a k-adik hangya még nem látogatott meg.
- O Ha  $\alpha$ =0, akkor a közelebb lévő városokat választják a hangyák
- O Ha β=0, akkor csak a feromon alapján f<u>olyik a keresés.</u>
- O Ez gyors stagnáláshoz vezet,
- Stagnálás: ugyanazt a feromon ösvényt követi és ugyanazt a megoldást hozza létre.

#### A feromonok frissítése

O először egy konstans értékkel csökkentjük a feromon mennyiséget minden élen, majd a hangyák az általuk látogatott élekre feromont helyeznek:

$$\tau_{ij}(t+1) = (1-p) * \tau_{ij}(t) + \sum_{k=1}^{m} \Delta \tau_{ij}^{k}(t)$$

- p megakadájozza a feromon felhalmozódását így az algoritmusnak lehetősége van elfelejteni a régebbi rossz döntéseket.
- O A nem választott él feromon erőssége exponenciálisan csökkenni fog.
- A k-adik hangya által elhelyezett feromon mennyiség:

$$\Delta \tau_{ij}^k(t) = \begin{cases} \frac{1}{L^k(t)} ha \ az \ (i,j) \'elen \'atment \ a \ k - adik \ hangya \\ 0 \ k\"ul\"onben \end{cases}$$

$$\Delta \tau_{ij}^k(t) = \begin{cases} \frac{1}{L^k(t)} ha \ az \ (i,j) \'elen \'atment \ a \ k-adik \ hangya \\ 0 \ k\"ul\"onben \end{cases}$$

- $igcup L^k(t)$  a k-adik hangya útjának hossza.
- Az egyenlet szerint annál jobb a hangya útja, minél több feromon van az azt alkotó éleken.
- Általánosságban, azok az élek, melyeken sok hangya megy keresztül és, amelyek rövidebb utakhoz tartoznak, azokat az algoritmus későbbi iterációiban a hangyák nagyobb valószínűséggel fogják választani.

