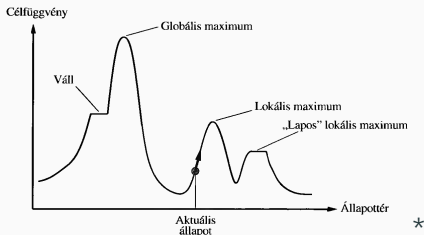


## Lokális keresés

---

# Lokális keresés

- ▶ egyes keresési problémák esetén csak a megoldás számít, az odavezető út nem (pl térképszínezés, n királynő)
- ▶ a lokális keresési algoritmusok
  1. csak egy [teljes] aktuális állapotot vesznek figyelembe
  2. az aktuális állapot valamelyik ígéretes szomszédjára lépnek tovább
  3. általában konstans mennyiségű memóriát használnak
  4. nagy / folytonos keresési térben is elfogadható megoldást adnak



# Hegymászó keresés

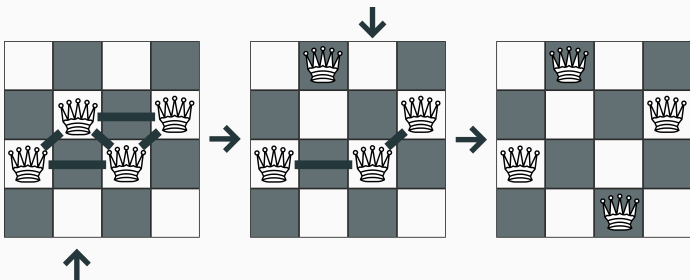
```
state hillclimb(state current, evaluator f) {  
  while(true) {  
    state succ = highest_f_neighbor_of(current, f);  
    if f(succ) <= f(current) return current;  
    current = succ;  
  }  
}
```

- ▶ *mintha a Mount Everest csúcsát szeretnénk megtalálni sűrű ködben és emlékezetkihagyásban szenvedve\**
- ▶ a gyakorlatban igen jól teljesít
- ▶ megakad a lokális maximumokban (minimumokban)
- ▶ nem teljes

\*Norvig & Russel, Mesterséges intelligencia modern megközelítésben, 2003

# n-királynő probléma hegymászó kereséssel

- ▶ teljes állapot leírás (complete state formulation) – vs részleges hozzárendelés (backtrack)
- ▶ minimizálandó függvény: az egymást támadó királynő-párok száma
- ▶ szomszédos állapot: egy királynőt a saját oszlopán belül egy másik pozícióra helyezünk



# Oldallépések

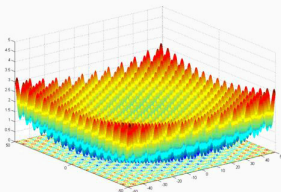
- ▶ **oldallépés:** akkor is elfogadunk egy szomszédos állapotot, ha az ugyanolyan jó, mint az aktuális
- ▶ a fennsíkokon és a vállakon való mozgást teszi lehetővé

```
1 state hillclimb(state current, evaluator f) {  
2   while(true) {  
3     state succ = highest_f_neighbor_of(current, f);  
4     if f(succ) < f(current) return current;  
5     current = succ;  
6   }  
7 }
```

- ▶ az egymás után alkalmazott oldallépések számát korlátozni kell

# Változatok a hegymászó algoritmusra

- ▶ sztochasztikus hegymászó algoritmus (stochastic hill climbing)
  - ▶ a rákövetkezők állapotokból véletlenszerűen választ
  - ▶ a választás valószínűsége a lefele mutató irány meredekségével változhat
  - ▶ lassabban konvergál de kevésbé ragad bele a lokális optimumokba
- ▶ véletlen újraindítású hegymászás (random restart hill climbing)
- ▶ a hegymászó keresés sikere nagyban függ az állapottér felszínétől



## n-királynő probléma, Gu & Susic, 1990\*

- ▶ az  $\{1..n\}$  egy permutációjával inicializálja a királynőket
- ▶ csak az átlós ütközésekre figyel:  $mdiag, sdiag$
- ▶ heurisztika: ha két királynő,  $q_i$  és  $q_j$  egyike ütközik és a cseréjük csökkentené az ütközések számát, akkor cseréljük fel  $q_i$ -t  $q_j$ -vel
- ▶ ha csere történt, frissítsük diagonális tömböket



- ▶  $q: [3\ 1\ 0\ 2]$
- ▶  $mdiag: [1\ 0\ 0\ 1\ 1\ 1\ 0]$ , ütközések száma: 0
- ▶  $sdiag: [0\ 0\ 2\ 1\ 0\ 1\ 0]$ , ütközések száma: 1

\*A Polynomial Time Algorithm for the N-Queens Problem

## n-királynő probléma, Gu & Susic, 1990

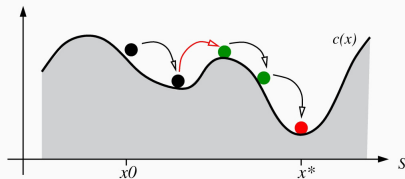
```
1 function nqueen-sosic(queen: array [1..n] of integer)
2 repeat
3   queen = random_permutation(1,n)
4   repeat
5     nswaps = 0
6     for i = 1..n
7       for j = i+1..n
8         if is_attacked(queen[i]) or is_attacked(queen[j]) then
9           if swap(queen[i], queen[j]) reduces collisions then
10            perform_swap(queen[i], queen[j])
11            nswaps = nswaps+1
12          end
13        end
14      end
15    end
16  until nswaps == 0
17 until no collisions
```

►  $n \approx 18\,000$  királynőre 1s alatt talál megoldást (2.8GHz, i7)



- ▶ a kezdeti permutációt inkrementálisan állítja elő, úgy, hogy a benne levő ütközések minimálisak legyenek
- ▶  $n \approx 3\,000\,000$  királynőre 1s alatt talál megoldást (2.8GHz, i7)

\*Efficient Local Search with Conflict Minimization



- ▶ a hegymászást a (teljes) random walk-kal kombináljuk:
  - ▶ egy véletlen lépést teszünk
  - ▶ ha ez jobb állapotot eredményez, elfogadjuk
  - ▶ ha nem, akkor csak egy bizonyos valószínűséggel fogadjuk el, ez exponenciálisan csökken a lépés “rosszaságával” és a “hőmérséklet” ( $T$ ) csökkenésével

# Szimulált lehűtés algoritmus

```
1 state simulated_annealing(state act) {
2   for (int i = 0; i < MAX_ITER; ++i) { //
3     double T = temperature(i); //T - temperature
4     if (T <= eps) return act; //temperature(·) - cooling
5     state next = random_neighbor(act); // schedule
6     double DeltaE = f(next) - f(act); //f(·) - function to
7     if (DeltaE < 0) // minimize
8       act = next;
9     else
10      if (probability(exp(-DeltaE/T)))
11        act = next;
12  }
13 }
```

- ▶ exponenciális hűtés:  $T(i) = T_0 \alpha^i$ ,  $\alpha \in (0,1)$

# Utazóügynök szimulált lehűtéssel

- ▶ állapot: az  $\{1, 2, \dots, n\}$  halmaz egy  $\sigma$  permutációja
- ▶ minimizálandó függvény: 
$$\sum_{i=1}^{n-1} d(\sigma(i), \sigma(i+1))$$
- ▶ szomszédos állapot pl
  - ▶ egy útszakasz megfordítása
  - ▶ egy útszakasz kivágása, és egy másik pozícióra való beszúrása

