IFT 615 – Intelligence artificielle

Recherche locale

Hugo Larochelle Département d'informatique Université de Sherbrooke

http://www.dmi.usherb.ca/~larocheh/cours/ift615.html

Objectifs

- Comprendre :
 - ◆ la différence entre une recherche heuristique et une recherche locale
 - la méthode hill-climbing
 - la méthode simulated annealing
 - les algorithmes génétiques

Motivations pour une recherche locale

- Rappel de quelques faits saillants de A* :
 - un noeud ou état final (le but) à atteindre est donné comme entrée
 - la solution est un chemin et non juste un noeud final
 - idéalement on veut un chemin optimal
 - les noeuds rencontrés sont stockés pour éviter de les revisiter
- Pour certains types de problèmes impliquant une recherche dans un espace d'états, on pourrait avoir les caractéristiques suivantes :
 - → il y une fonction objectif (objective function) à optimiser (possiblement avec une fonction but qui identifie un noeud final)
 - la solution recherchée est juste le noeud optimal (ou proche) et non le chemin qui y mène
 - l'espace d'états est trop grand pour enregistrer les noeuds visités
- Pour ce genre de problèmes, une recherche locale peut être la meilleure approche

Principe d'une recherche locale

- Une recherche locale garde juste certains noeuds visités en mémoire :
 - le cas le plus simple est hill-climbing qui garde juste un noeud (le noeud courant) et l'améliore itérativement jusqu'à converger à une solution
 - le cas le plus élaboré est celui des algorithmes génétiques qui gardent un ensemble de noeuds (appelé population) et le fait évoluer jusqu'à obtenir une solution
- En général, il y a une fonction objectif à optimiser, c.-à-d. maximiser ou minimiser
 - dans le cas de hill-climbing, elle permet de déterminer le noeud visité suivant
 - dans le cas des algorithmes génétiques, on l'appelle la fonction de fitness : elle intervient dans le calcul de l'ensemble des noeuds successeurs de l'ensemble courant
- En général, une recherche locale ne garantie pas de solution optimale
 - son attrait est surtout sa capacité de trouver une solution acceptable rapidement

Méthode hill-climbing

- Entrées :
 - noeud initial
 - fonction objectif à optimiser :
 - » notée *F*(*n*) dans les algorithmes
- Méthode :
 - le nœud courant est initialisé au noeud initial
 - itérativement, le nœud courant est comparé à ses successeurs immédiats
 - » le meilleur voisin n' immédiat et ayant la plus grande valeur F(n) que le nœud courant, devient le nœud courant
 - » si un tel voisin n'existe pas, on arrête et on retourne le nœud courant comme solution

Algorithme hill-climbing

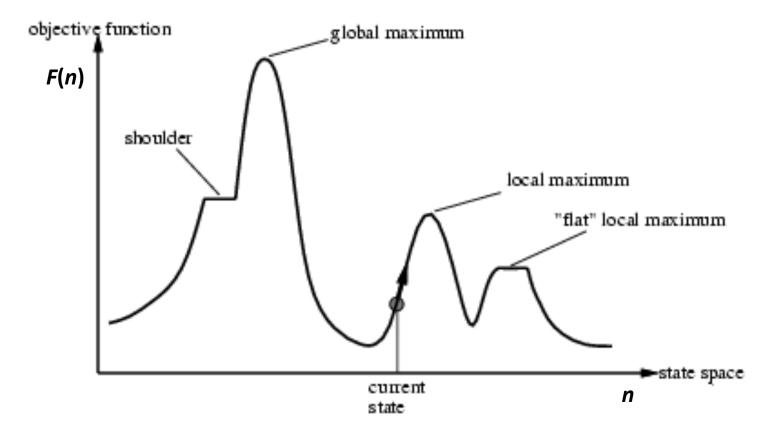
Algorithme HILL-CLIMBING(noeudInitial) // cette variante maximise

1. déclarer deux nœuds : n, n'2. n = noeudInitial

```
3. tant que (1) // la condition de sortie (exit) est déterminée dans la boucle
```

- 4. n' = noeud successeur de n ayant la plus grande valeur F(n')
- 5. $\operatorname{si} F(n') \leq F(n)$ // $\operatorname{si} \operatorname{on} \operatorname{minimisait}$, $\operatorname{le} \operatorname{test} \operatorname{serait} F(n') \geq F(n)$
 - 6. retourner n // on n'arrive pas à améliorer p/r à F(n)
- 7. n = n'

Illustration de l'algorithme hill-climbing



Imaginez ce que vous feriez pour arriver au (trouver le) sommet d'une colline donnée, en plein brouillard et soufrant d'amnésie.

Soit la fonction objectif suivante, définie pour les entiers de 1 à 16 :

n =	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
F(n) =	4	6	15	5	3	2	4	5	6	7	8	10	9	8	7	3

 Quelle valeur de n trouverait la méthode hill-climbing si la valeur initiale de n était 6 et que les successeurs (voisins) utilisés étaient n-1 (seulement si n>1) et n+1 (seulement si n<16)?

Soit la fonction objectif suivante, définie pour les entiers de 1 à 16 :

					r	/ ;/	~									
n =	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
F(n) =																

 Quelle valeur de n trouverait la méthode hill-climbing si la valeur initiale de n était 6 et que les successeurs (voisins) utilisés étaient n-1 (seulement si n>1) et n+1 (seulement si n<16)?

Réponse:

suite des valeurs de n parcourues: 6

Soit la fonction objectif suivante, définie pour les entiers de 1 à 16 :

							\/	7								
n =	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
F(n) =	4	6	15	5	3	2	4	(5)	6	7	8	10	9	8	7	3

• Quelle valeur de n trouverait la méthode hill-climbing si la valeur initiale de n était 6 et que les successeurs (voisins) utilisés étaient n-1 (seulement si n>1) et n+1 (seulement si n<16)?

Réponse:

♦ suite des valeurs de n parcourues: 6 → 7

Soit la fonction objectif suivante, définie pour les entiers de 1 à 16 :

n = 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16																
n =	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
F(n) =	4	6	15	5	3	2	4	(5)	6	7	8	10	9	8	7	3

 Quelle valeur de n trouverait la méthode hill-climbing si la valeur initiale de n était 6 et que les successeurs (voisins) utilisés étaient n-1 (seulement si n>1) et n+1 (seulement si n<16)?

Réponse:

♦ suite des valeurs de *n* parcourues: $6 \rightarrow 7 \rightarrow 8$

Soit la fonction objectif suivante, définie pour les entiers de 1 à 16 :

												\'/	~			
n =																
F(n) =	4	6	15	5	3	2	4	5	6	7	8	10	9	8	7	3

• Quelle valeur de n trouverait la méthode hill-climbing si la valeur initiale de n était 6 et que les successeurs (voisins) utilisés étaient n-1 (seulement si n>1) et n+1 (seulement si n<16)?

Réponse:

- ♦ suite des valeurs de *n* parcourues: $6 \rightarrow 7 \rightarrow 8 \rightarrow 9 \rightarrow 10 \rightarrow 11 \rightarrow 12$
- hill-climbing termine et retourne n=12

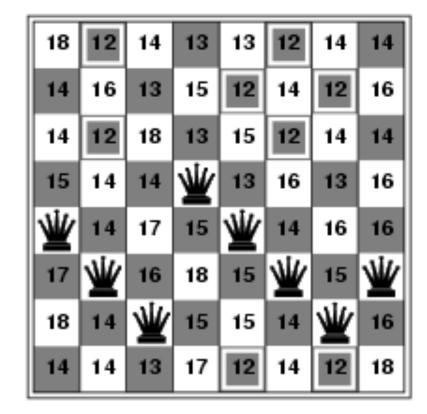
Exemple: N-Queen

- Problème : Placer N reines sur un échiquier de taille N× N de sorte que deux reines ne s'attaquent pas mutuellement :
 - c-à-d., jamais deux reines sur la même diagonale, ligne ou colonne



Hill-climbing avec 8 reines

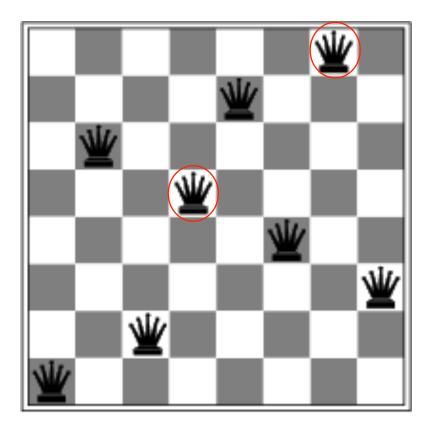
- \bullet n: configuration de l'échiquier avec N reines
- F(n): nombre de paires de reines qui s'attaquent mutuellement directement ou indirectement dans la configuration n
- On veut le minimiser



- F(n) pour l'état (noeud) affiché : 17
- Encadré : les meilleurs successeurs, si on bouge une reine dans sa colonne

Hill-Climbing avec 8 reines

• Un exemple de minimum local avec F(n)=1



Méthode simulated annealing (recuit simulé)

- C'est une amélioration de l'algorithme hill-climbing pour minimiser le risque d'être piégé dans des maxima/minima locaux
 - au lieu de regarder le meilleur voisin immédiat du nœud courant, avec une certaine probabilité on va regarder un moins bon voisin immédiat
 - » on espère ainsi s'échapper des optima locaux
 - au début de la recherche, la probabilité de prendre un moins bon voisin est plus élevée et diminue graduellement
- Le nombre d'itérations et la diminution des probabilités sont définis à l'aide d'un schéma (schedule) de « températures », en ordre décroissant
 - ex.: schéma [2⁻⁰, 2⁻¹, 2⁻², 2⁻³, ..., 2⁻⁹⁹], pour un total de 100 itérations
 - la meilleure définition du schéma va varier d'un problème à l'autre

Algorithme simulated annealing

Algorithme SIMULATED-ANNEALING(noeudInitial, schema) // cette variante maximise

- 1. déclarer deux nœuds : *n*, *n'*
- déclarer : t, T, ΔE ,
- n = noeudInitial
- 4. pour $t = 1 \dots$ taille(schema)
 - 5. T = schema[t]
 - 6. n' =successeur de n choisi au hasard
 - 7. $\Delta E = F(n') F(n)$

 - 8. si $\Delta E > 0$ alors assigner n = n' // amélioration p/r à n
 - sinon assigner n = n' seulement avec probabilité de $e^{\Delta E/T}$
- 10. retourner *n*

plus T est grand, plus $e^{\Delta E/T}$ est petite

// si on minimisait, $\Delta E = F(n) - F(n')$

D'autres améliorations: tabu search

- L'algorithme simulated annealing minimise le risque d'être piégé dans des optima locaux
- Par contre, il n'élimine pas la possibilité d'osciller indéfiniment en revenant à un noeud antérieurement visité
- Idée: On pourrait enregistrer les noeuds visités
 - on revient à A* et approches similaires!
 - mais c'est impraticable si l'espace d'états est trop grand
- L'algorithme tabu search (recherche taboue) enregistre seulement les k derniers noeuds visités
 - ◆ l'ensemble taboue est l'ensemble contenant les k noeuds
 - le paramètre k est choisi empiriquement
 - cela n'élimine pas les oscillations, mais les réduit
 - il existe en fait plusieurs autres façon de construire l'ensemble taboue...

D'autres améliorations: beam search

- **Idée**: plutôt que maintenir un seul noeud solution *n*, en pourrait maintenir un ensemble de *k* noeuds différents
 - 1. on commence avec un ensemble de k noeuds choisis aléatoirement
 - 2. à chaque itération, tous les successeurs des k noeuds sont générés
 - 3. on choisit les *k* meilleurs parmi ces noeuds et on recommence
- Cet algorithme est appelé local beam search (exploration locale par faisceau)
 - à ne pas confondre avec tabu search
 - variante stochastic beam search : plutôt que prendre les k meilleurs, on assigne une probabilité de choisir chaque noeud, même s'il n'est pas parmi les k meilleurs (comme dans simulated annealing)

- Très similaire à local ou stochastic beam-search
- Algorithme génétique
 - on commence aussi avec un ensemble de k noeuds choisis aléatoirement : cet ensemble est appelé une population
 - un successeur est généré en combinant deux parents
 - un noeud est représenté par un mot (chaîne) sur un alphabet (souvent l'alphabet binaire)
 - la fonction d'évaluation est appelée fonction de fitness (fonction d'adaptabilité, de survie)
 - la prochaine génération est produite par (1) sélection, (2) croisement et
 (3) mutation

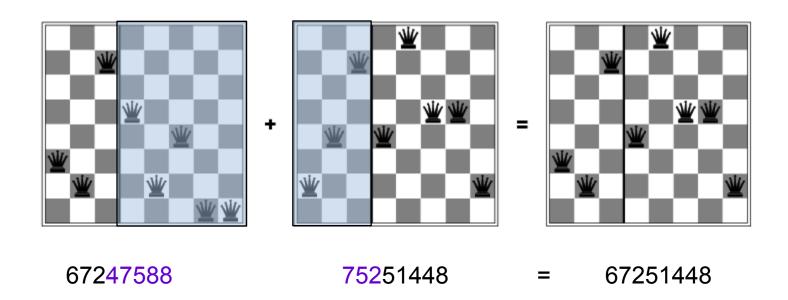
- Inspiré du processus de l'évolution naturelle des espèces :
 - après tout l'intelligence humaine est le résultat d'un processus d'évolution sur des millions d'années :
 - » théorie de l'évolution (Darwin, 1858)
 - » théorie de la sélection naturelle (Weismann)
 - » concepts de génétiques (Mendel)
 - la simulation de l'évolution n'a pas besoin de durer des millions d'années sur un ordinateur

- On représente l'espace des solutions d'un problème à résoudre par une population (ensemble de chromosomes).
 - un chromosome est une chaîne de bits (gènes) de taille fixe
 - par exemple : 101101001
- Une population génère des enfants par un ensemble de procédures simples qui manipulent les chromosomes
 - croisement de parents
 - mutation d'un enfant généré
- Les enfants sont conservés en fonction de leur adaptabilité (fitness)
 déterminée par une fonction d'adaptabilité donnée F(n)

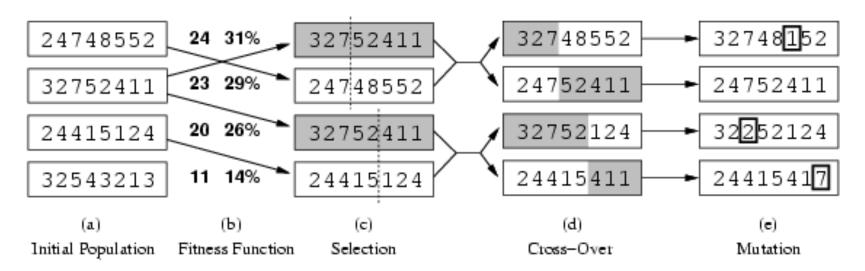
Algorithme Algorithme-génétique(k, nb_iterations) // cette variante maximise

- 1. population = ensemble $\{n_1, n_2, ..., n_k\}$ généré aléatoirement de k chromosomes
- 2. pour *t* = 1 ... *nb_iterations*
 - 3. nouvelle_population = {}
 - 4. pour i = 1 ... k
 - 5. n = chromosome pris dans population avec probabilité proportionnelle à F(n)
 - 6. $n' = \text{chromosome différent pris dans } population \{ n \} \text{ de la même façon}$
 - 7. n^* = résultat du croisement entre n et n'
 - 8. avec petite probabilité, appliquer une mutation à n^*
 - 9. ajouter n* à nouvelle_population
 - 10. population = nouvelle population
- 11. retourner chromosome n dans population avec valeur de F(n) la plus élevée

Croisement: exemple avec 8 reines

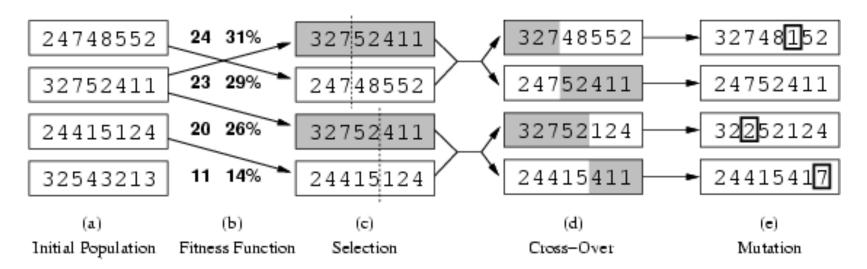


Exemple avec 8 reines



- Fonction de *fitness*: nombre de paires de reines qui ne s'attaquent pas (min = 0, max = $8 \times 7/2 = 28$)
- Probabilité de sélection du premier chromosome : pourcentage de fitness parmi la population
 - **◆** 24/(24+23+20+11) = 31%
 - **◆** 23/(24+23+20+11) = 29%
 - **◆** 20/(24+23+20+11) = 26%
 - **◆** 11/(24+23+20+11) = 14%

Exemple avec 8 reines



- Plusieurs autres choix de processus de sélection seraient valide
 - ex.: on pourrait ne jamais sélectionner les chromosomes faisant partie des 25% pires
- L'important est que la probabilité qu'un chromosome n soit choisi augmente en fonction de sa valeur F(n)

Autre Exemple

- Calculer le maximum de la fonction $F(n) = 15n n^2$
- Supposons *n* entre [0, 15] :
 - on a besoin de seulement 4 bits pour représenter la population

Integer	Binary code	Integer	Binary code	Integer	Binary code
1	0001	6	0110	11	1011
2	0010	7	0111	12	1100
3	0011	8	1000	13	1101
4	0100	9	1001	14	1110
5	0101	10	1010	15	1111

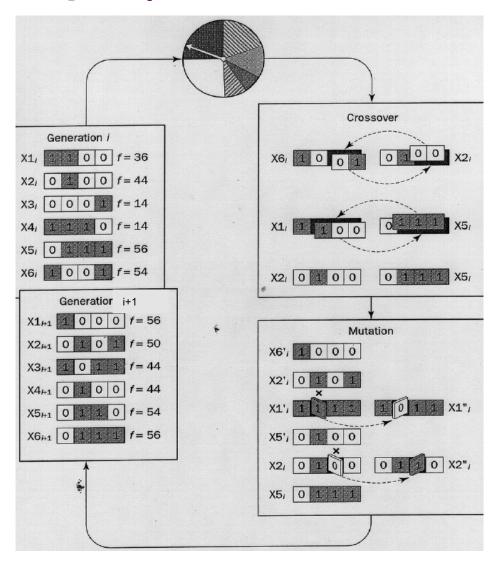
[Michael Negnevitsky. Artificial Intelligence. Addison-Wesley, 2002. Page 222.]

Autre Exemple (suite)

- Fixons la taille de la population à 6
- Et la probabilité de mutation à 0.001
- La fonction d'adaptabilité à $F(n) = 15n n^2$
- L'algorithme génétique initialise les 6 chromosomes de la population en les choisissant au hasard

Chromosome label	Chromosome string	Decoded integer	Chromosome fitness	Fitness ratio, %
X1	1100	12	36	16.5
X2	0100	4	44	20.2
ХЗ	0001	1	14	6.4
X4	1110	14	14	6.4
X5	0111	7	56	25.7
X6	1001	9	54	24.8

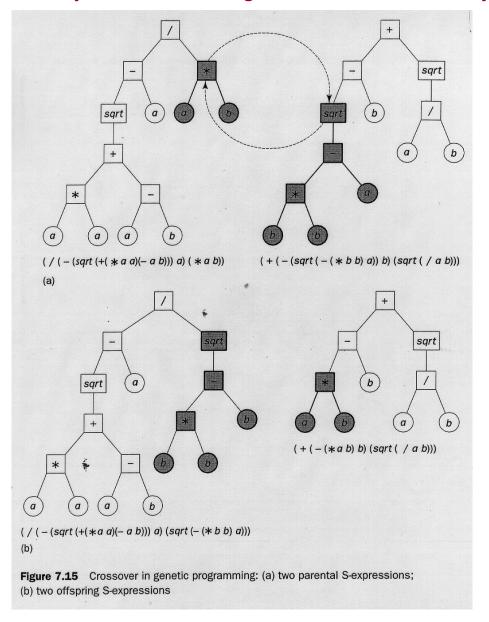
Autre Exemple (illustration des étapes)

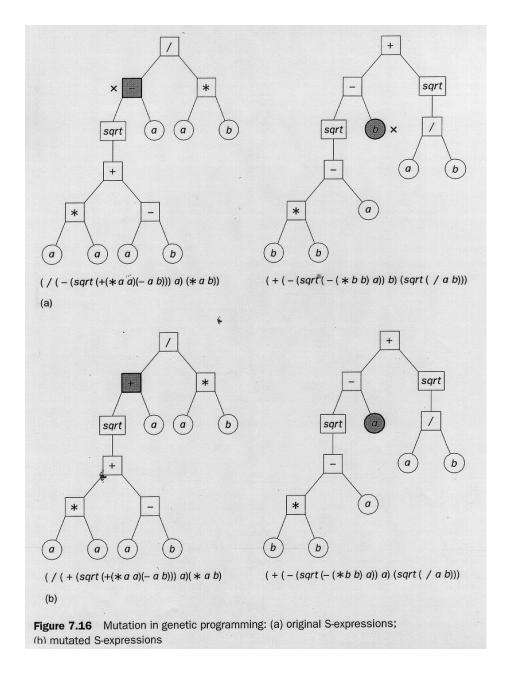


Programmation génétique

 Même principes que les algorithmes génétiques sauf que les populations sont des programmes au lieu des chaînes de bits

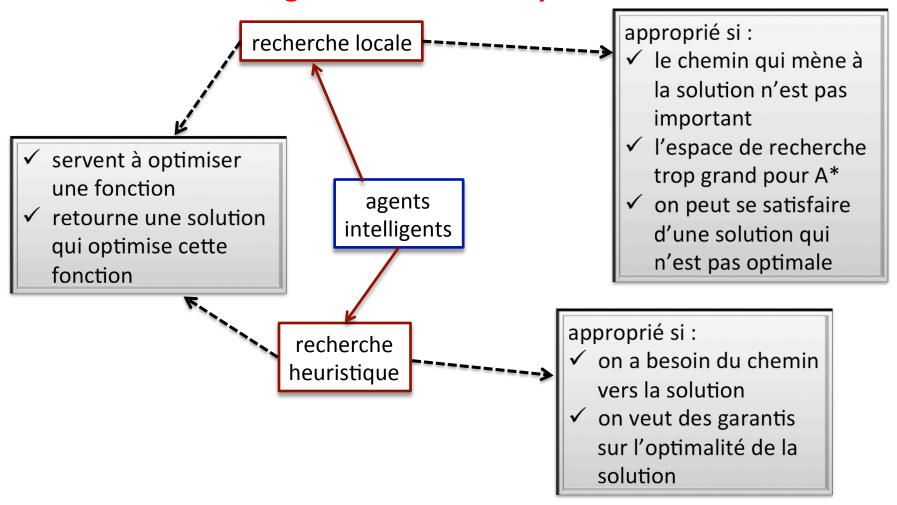
[Michael Negnevitsky. Artificial Intelligence. Addison-Wesley, 2002. Page 247.]





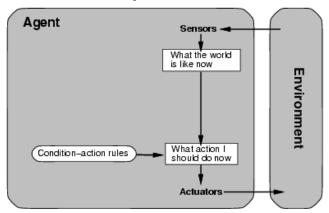
Objectifs du cours

Algorithmes et concepts

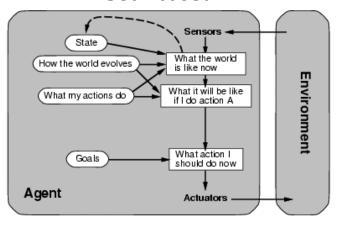


Recherche locale : pour quel type d'agent?

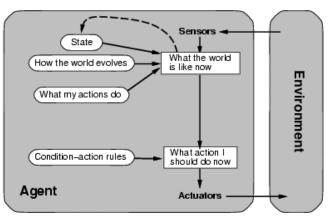
Simple reflex

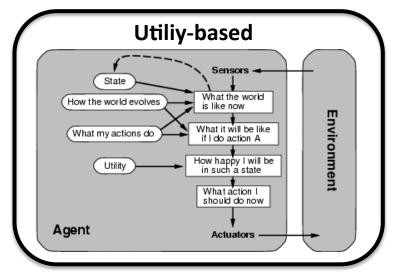


Goal-based



Model-based reflex





Conclusion

- La recherche locale est parfois une alternative plus intéressante que la recherche heuristique
- J'ai ignoré le cas où on a également une fonction but goal(n)
 - dans ce cas, lorsqu'on change la valeur de n, on arrête aussitôt que goal(n) est vrai
 - » ex.: goal(n) est vrai si n est un optimum global de F(n)
- La recherche locale va s'avérer utile plus tard dans le cours
 - satisfaction de contraintes
 - apprentissage par renforcement

Vous devriez être capable de...

- Décrire ce qu'est la recherche locale en général
- Décrire les algorithmes :
 - hill-climbing
 - simulated annealing
 - algorithme génétique
- Savoir simuler ces algorithmes
- Connaître leurs propriétés (avantages vs. désavantages)