

I. Python 3 - Programming

Base Types: int 12 0 -4, Float 9,23 0,0 -1,7 e-6 (x 10⁻⁶), bool True False, str "Hi \n You" "\n"

↳ ordered ← immuable ← frozen set ↳ {k:v}

Container Types: list [1,5,"x"], tuple (1,5) "x", 1.5, 11 ("mot",), dict {"key": "value"} {}

dict(a=3,b=2,k="v") {1:3, 3:"t", 3.14:"n"}, set {"k1","k2"} set()

Identifiers: ^ [a-zA-Z_] [a-zA-Z0-9_]* a toto x7 y-max Big_H ~~by and for~~

Assignment: x=1,2+sin(y) a=b=c=0 y,x=-1,9.2 a,b=b,a (Swap values) a,*b=seq

*a,b=seq x+=3 (-=, *=, /=, //=, ...) x=None del x

x=x+3 ← round(1.57) → 2 (int)

Conversions: int("15") → 15 int(15,7) → 15, Float("11,5e3") → 11500.0, round(1.56,1) → 1.5

↳ null, empty, None, False ↳ representation

bool(x) → False, True, str(x) → "...", chr(64) → '@', ord('@') → 64, list("abc") → ['a','b','c'],

dict([3,"th"],(1,"on")) → {1:'on', 3:'th'}, set(["on","tw"]) → {'on','tw'}, "w i h".split() → ['w','i','h'],

↳ any char ↳ default ←

"1,2,3".split(",") → ["1","2","3"], ":".join(["hi","12"]) → "hi:12",

index → -5 -4 -3 -2 -1 first last

Sequence Container Indexing: (lst, tpl, str): lst = [a, b, c, d, e], len(lst) → 5, lst[0] lst[-1],

↳ sub-sequence slice → -5 -4 -3 -2 -1 shallow copy ↗

[start slice : end slice : step], lst[1:-1] → [b,c,d] lst[::-1] → [e,d,c,b,a] lst[::2] → [a,c,e] lst[:]

Maths, Logic: + - * / // % ** a and b a or b not a True False False not x

Conditional Statement: if age <= 18: ... elif age > 65: ... else: ..., if bool(x) == True: ⇔ if x: (return)

Exceptions: raise exce., try: normal except Exception as e: catch err. else: if no err. finally: all cases (before)

↳ as long as cond. True ↳ next iteration exit

Conditional Loop: while cond.: statement block, pass continue break, else: normal exit

For each item in container ↗ ↳ on keys if dict. / range(len(seq.)) o default 1 range(5) → 0,1,2,3,4

Iterative Loop: For var. in seq.:, For i,v in enumerate(lst):, range(start, end, step) range(2,12,3) → 2,5,8,11

range(20,5,-5) → 20,15,10

Display, Input: print(f"Sum: {1+2}\n", 1, f"{1+2}"), sep=" ", end="\n", s=input("Hey?") ⇔ input(prompt="...")

↳ name ↗ ↳ params. positional ↗ ↳ named ↗ ↳ type string ↗

↳ I... ↗ ↳ args. (*Seq.) ↗ ↳ params. (**dict) ↗ ↳ default ↗ ↳ scope: outside ↗ ↳ outer ↗

Function: def fct(x,y,*args,a=3,b=5,**kwargs): Doc \n return None, global nonlocal

Operations on Containers: len(c), min(c), max(c), sum(c), sorted(c), val in/not in c, enumerate(c) → (i,v)

on Keys for dict. ↳ [tuples for same index] if ... are True

Operations on Lists: L.append(val), L.extend(seq), L.insert(i,v), L.remove(val), L.pop(i), L.sort(),

L.reverse(), L.copy() → shallow (elem. have same id), [expression for item in iterable if cond. == True]

Operations on Dict.: d.clear(), del d[k], d.update(d2) add, d.keys() d.values() d.items() → (k,v), d.pop(k) → v

operators: union intersection difference (sym. diff. ^, (S1\S2) \ (S1\S2))

Operations on Sets: | S1.union(*S2), & S1.intersection(*S2), - S1.difference(*S2), < <= > >= (inclusion)

Operations on Strings: s.startswith(prefix), s.endswith(suffix), s.count(sub), s.upper(), s.lower(),

index first letter while char at begin/end ↳ default (returned) ↳ default "u" default ↳ S.title() → upper first letter

S.find(sub) S.index(sub), S.strip(char), S.center(length, char), S.split(sep, maxsplit), S.rsplit(...), S.swapcase(),

S.rfind(...), S.rfind(...) ↳ depuis droite

Formatting: "modele {} {}".format(x,y), f"{x} {x}" → 1 x=1, "%s a %s" % (1,2), S.rfind(...) ↳ depuis droite

{0}{0}{0}{0}, format(1,2) → "112"

II. Algorithmic

Base: entrée → algo rithme → sortie / programme implémentation spécifique d'un algo

Correctitude: invariant de boucle: 1) Initialisation 2) Maintenance 3) Terminaison

ex.: - Somme [a → n], s = somme [0 → i] s = 0 : somme [0 → 0] s = S_{i-1} + i = S_i [0 → i] s = somme [0 → n]

- maximum [0:n], max [0:i] max [0:1] (liste de 1 el) max(max_{i-1}, i) = max(o,i) max(o,n)

boucles while: montrer que la boucle se termine ⇒ variant de boucle décroissant et cond. pour une certaine

ex.: reste division entière de a par b: (while r ≥ b) r décroît strictement de b à chaque itération. ⇒ pendant la

boucle: a-r est multiple de b, à la fin de la boucle a-r est multiple de b et 0 ≤ r < b (a car sinon la boucle

aurait dû s'arrêter avant)

Complexité: f = O(g) ⇔ ∃ c, N > 0 t.q. ∀ n > N f(n) ≤ c · g(n) (ex.: 2n ≤ 2n² ∀ n ≥ 1 ⇒ N = 1 c = 2 ⇒ 2n = O(2n²))

a+n ≤ (a+b)n ∀ n ≥ 1 ⇒ c = a+b N = 1 ⇒ a+n = O(n) et n^p = O(n^q) (p ≤ q) O: majorant

f = Ω(g) ⇔ ∃ c, N > 0 t.q. ∀ n > N f(n) ≥ c · g(n) Ω: minorant, f = Θ(g) ⇔ ∃ c₁, c₂, N > 0 t.q. ∀ n > N c₁ · g(n) ≤ f(n) ≤ c₂ · g(n)

Θ: bornée ex.: a+n = Θ(n) a²+b²+c = Θ(n²) P(n) = Θ(n^q), T(n): temps de parcours au pire des cas

↳ récursion: "diviser pour régner" plusieurs appel au sein de la fonction jusqu'à atteindre valeur retournée. 1

expliquer au début puis la cond. d'arrêt valeur

Tri: Tri par sélection $\Theta(n^2)$: (sur place)

répéter $\text{len}(L)$ fois: trouver le minimum de $L[i:]$ et le placer à la position i

def tri_selection(L):

n = len(L)

1 For i in range(n):

m = L[i]

m_index = i

for j in range(i+1, n):

if L[j] < m:

m = L[j]

m_index = j

(swap!) 3 L[i], L[m_index] = L[m_index], L[i]

ex.: [64, 25, 12, 22, 11] → 11 25 12 22 64

→ 11 12 25 22 64 → 11 12 22 25 64

→ 11 12 22 25 64

Tri par insertion $\Theta(n^2)$: (sur place)

répéter $\text{len}(L)$ fois: tant que l'élément précédent est plus petit que l'élément courant i continuer de comparer avec celui d'avant. Insérer l'élément i à la position trouvée. (échanger tant qu'il est plus petit que le précédent) jeu de carte

def tri_insertion(L):

n = len(L)

1 For i in range(n):

j = i

while j > 0 and L[j] < L[j-1]:

L[j], L[j-1] = L[j-1], L[j]

j -= 1

ex.: [12, 11, 13, 5, 6] → 12 11 13 5 6

→ 11 12 13 5 6 → 11 12 13 5 6

→ 5 11 12 13 6 → 5 6 11 12 13

Temps: (moyen): • Constant: L[i] (w/r), L.append(e), L.pop() → Last, D[k] (w/r), D.pop(k) (del D[k]) • linéaire: L.insert(i, e), L.pop(i), L.remove(x), del L[i:j:k]

max(L) → $\Theta(n)$, L.index(e) → $\Theta(n)$, (recherche binaire, dichotomie) L.triée.index(e) → $\Theta(\log_2(n))$

trier une liste: $\Omega(n \log_2(n))$

Graphes: $G=(V, E)$ (sommets, arêtes), $E=(u, v)$ (paire de sommets, ordonnée pour les graphes dirigés), n: nb. de sommets, m: nb. d'arêtes, $0 \leq m \leq n(n-1)$ G dirigé, $0 \leq m \leq \frac{n(n-1)}{2}$

G non dirigé, matrice d'adjacence $\Theta(n^2)$ espace

ex.: départ → 0 1 2 3 ← arrivée



0	0	1	0	0
1	0	0	1	1
2	0	0	0	1
3	0	1	0	0

liste d'adjacence: {0: [1], 1: [2, 3], 2: [3], 3: [1]}

↳ $\Theta(n+m)$ espace

cycle: chemin d'un sommet v à lui m (graphe acyclique: n'apas de cycle), connexe: il existe un chemin qui relie toute paire de sommets (tous sommets est atteignable peu importe le sommet de départ)

arbre: graphe connexe et acyclique, arbre couvrant d'un graphe: un graphe T qui a les m sommets que G, un ss-ens. des arêtes de G tq. T soit un arbre, arbre couvrant minimal: somme des poids des arêtes de T est minimale (si G est connexe et non pondéré: tous les arbres couvrants sont de m poids, tout arbre couvrant est minimal)

DFS et BFS produisent des arbres couvrants minimaux qui reflètent le parcours.

Tri par Fusion (récuratif) $\Theta(n \cdot \log_2(n))$: ($\Theta(n)$ de stockage)

Divise la liste en $\sim 2^i$ si sa taille est + grande que 1^2 puis trier ces deux sous listes de la même manière.

Fusionner ces 2 sous-listes une fois qu'elles ont été triées.

def tri_fusion(L, bas, haut):

2 if haut - bas > 0:

1 milieu = (bas + haut) // 2 (partie entière $\frac{\text{len}(L)}{2}$)

3 { tri_fusion(L, bas, milieu)

tri_fusion(L, milieu+1, haut)

4 Fusion(L, bas, milieu, haut)

def fusion(L, bas, milieu, haut): ← fusionne 2 ss-listes triées en $\Theta(n)$

L1 = L[bas: milieu+1]

L2 = L[milieu+1: haut+1]

L1.append(float('inf'))

L2.append(float('inf'))

L1_index = L2_index = 0

For i in range(bas, haut+1):

if L1[L1_index] <= L2[L2_index]:

L[i] = L1[L1_index]

L1_index += 1

else:

L[i] = L2[L2_index]

L2_index += 1

ex.: 1 [38, 27, 43] 3 [3, 9, 82, 10]

2 [38, 27, 43] 10 [3, 9, 82, 10]

3 [38] 5 [27, 43] 11 [3, 9] 15 [82, 10]

6 [27] 7 [43] 12 [3] 13 [9] 16 [82] 17 [10]

4 [38] 8 [27, 43] 14 [3, 9] 18 [10, 82]

9 [27, 38, 43] 19 [3, 9, 10, 82]

20 [3, 9, 10, 27, 38, 43, 82]

Tri à bulles $\Theta(n^2)$: (sur place)

Échange les éléments adjacents s'ils sont dans le mauvais ordre jusqu'à ce que la liste soit triée. (répète $\text{len}(L)$ fois: fais remonter le $\max(L[:\text{len}(L)-i])^2$ à la position $\text{len}(L)-i-1$)

def tri_bulles(L):

n = len(L)

1 For i in range(n):

2 For j in range(n-i-1):

3 { if L[j] > L[j+1]:

L[j], L[j+1] = L[j+1], L[j]

ex.: [5, 1, 4, 2, 8] → 1 5 4 2 8 → 1 4 5 2 8 → 1 4 2 5 8

→ 1 4 2 5 8 → 1 2 4 5 8 → 1 2 4 5 8 → 1 2 4 5 8

→ car on utilise l'élément L[j+1] donc le dernier Δ

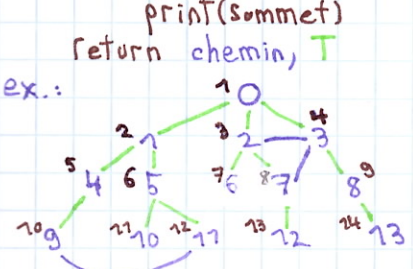
(divise virtuellement)

x: ordre des étapes (récuratif)

BFS/chemin/arbre (liste d'adjacence) $\Theta(n+m)$:
 Breadth-First Search à partir d'un sommet s explore d'abord les sommets à distance 1, puis à distance 2, ... (comme un liquide)

```

from collections import deque
def BFS(G, s):
  n = len(G)
  a_parcourir = deque([s])
  vu = [0 for u in range(n)]
  vu[s] = 1
  chemin = [[] for u in range(n)]
  chemin[s] = [s]
  T = {u: [] for u in range(n)}
  while a_parcourir:
    Sommet = a_parcourir.popleft()
    for u in G[Sommet]:
      if not vu[u]:
        a_parcourir.append(u)
        vu[u] = 1
        chemin[u] = chemin[Sommet].copy()
        chemin[u].append(u)
        T[Sommet].append(u)
        T[u].append(Sommet)
  print(Sommet)
  return chemin, T
  
```



0 → 1 → 2 → 3 → 4 → 5 → 6 → 7 → 8 → 9 → 10 → 11 → 12 → 13

Pile/Deque: ajouter des éléments à la fin ou supprimer le premier élément, (collections.deque), temps cte. ($\Theta(1)$): d.append(e), d.pop() → last, d.appendleft(e), d.popleft() → first

Recherche binaire: (dichotomie) position dex dans L triée.

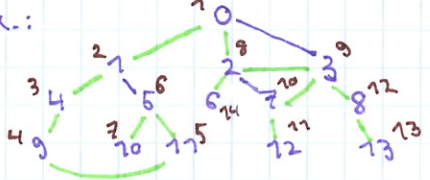
```

def recherche_binaire(L, x):
  n = len(L)
  bas = 0
  haut = n - 1
  while haut >= bas:
    milieu = (bas + haut) // 2
    if L[milieu] == x:
      return milieu
    elif L[milieu] > x:
      haut = milieu - 1
    else:
      bas = milieu + 1
  return None
  
```

DFS/arbre (liste d'adjacence) $\Theta(n+m)$: (récuratif)
 Depth-First Search à partir d'un sommet s explore en allant le plus loin possible avant de revenir en arrière. (explorateur)

```

def DFS(G, s):
  if not vu[s]:
    vu[s] = 1
    print(s)
    for u in G[s]:
      if not vu[u]:
        T[s].append(u)
        T[u].append(s)
        DFS(G, u)
  G = {0: [...], ...}
  n = len(G)
  vu = [0 for u in range(n)]
  T = {u: [] for u in range(n)}
  DFS(G, 0)
  print(T)
  
```



0 → 1 → 4 → 9 → 11 → 5 → 10 → 2 → 3 → 7 → 12 → 8 → 13 → 6

```

def DFS_prime(G, s):
  n = len(G)
  a_parcourir = [s]
  vu = [0 for i in range(n)]
  vu[s] = 1
  while a_parcourir:
    Sommet = a_parcourir.pop()
    for u in G[Sommet]:
      if not vu[u]:
        a_parcourir.append(u)
        vu[u] = 1
  print(Sommet)
  
```

0 → 3 → 8 → 13 → 7 → 12 → 2 → 6 → 1 → 5 → 11 → 9 → 10 → 4

Ordre de croissance: $\{\log_2(n), \log_2(n^2)\}, (\log_2(n))^2, \sqrt{n}, \sqrt{n} \cdot \log_2(n), n, n \cdot \log_2(n), n^2$

ex.: G = {0: [1,2,3], 1: [0,4,5], 2: [0,3,6,7], 3: [0,2,7,8], 4: [1,9], 5: [1,10,11], 6: [2], 7: [2,3,12], 8: [3,13], 9: [4,11], 10: [5], 11: [5,9], 12: [7], 13: [8]} (non ordonné)



ICS - CMS - Résumé

Equations non-linéaires: Bolzano: F continue et $F(a) \cdot F(b) < 0$, sécante: $n_{\min} > \log_2\left(\frac{b-a}{\epsilon}\right) - 1$

$x_n = \frac{a_n F(b_n) - b_n F(a_n)}{F(b_n) - F(a_n)}$ erreur: $\frac{|b_n - a_n|}{2} < \epsilon$ (bissection $x_n = \frac{a_n + b_n}{2}$), point fixe: picard \rightarrow

$g(x) = \lambda F(x) + x$, k -contractante: $|F'(x)| < 1 \forall x \in I$, $x_{n+1} = g(x_n)$ $x_1 = g(x_0)$ erreur:

selon $O_x \rightarrow |x_{n+1} - x_n| < \epsilon$ selon $O_y \rightarrow |F(x_n)| < \epsilon$, newton $\rightarrow g(x) = x - \frac{F(x)}{F'(x)}$, newton-corde \rightarrow

$g(x) = x - \frac{F(x)}{F'(x_0)}$, parallèle $\rightarrow g(x) = x - \frac{F(x)}{\lambda}$, sécante $\rightarrow x_{n+1} = x_n - \frac{F(x_n)(x_n - x_{n-1})}{F(x_n) - F(x_{n-1})}$

Calcul intégral: Lagrange: $L_i(x) = \prod_{j=0, j \neq i}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j}$ $L(x) = \sum_{i=0}^n y_i L_i(x)$, non-composée: sur $[a, b]$,

composée: sur n partitions de $[a, b]$, partitions régulières: $h = \frac{b-a}{n}$ non-régulières:

$h = x_{i+1} - x_i$, rectangles: à gauche $\rightarrow F(a) \cdot h$ à droite $\rightarrow F(b) \cdot h$ point milieu $\rightarrow F\left(\frac{a+b}{2}\right) \cdot h$,

trapèze: $\frac{F(a) + F(b)}{2} \cdot h$, simpson: $\left(\frac{1}{6} F(a) + \frac{4}{6} F\left(\frac{a+b}{2}\right) + \frac{1}{6} F(b)\right) \cdot h$, erreur relative:

$\epsilon = |I_n - I_{n+1}|$, erreur absolue: $\epsilon = \frac{|I_n - I_{n+1}|}{I_n}$

Equations différentielles: Cauchy $y'(t) = F(t, y(t)) \forall t \in I$, $y(t_0) = y_0$, $I = [t_0, T]$ en

N partitions: $h_n = t_{n+1} - t_n$ ou $h = \frac{T - t_0}{N}$, Euler progressif: $u_{n+1} = u_n + h \cdot F(t_n, y(t_n))$

$u_0 = y_0$, Euler rétro grade: $u_{n+1} = u_n + h \cdot F(t_{n+1}, u_{n+1}) \leftarrow$ recherche zéro