

# Correction du DS 1

Informatique pour tous, deuxième année

Julien REICHERT

## Exercice C-1

Cf. cours pour les deux implémentations acceptées, d'éventuelles autres implémentations peuvent être considérées.

## Exercice C-2

D'après la formule du cours,  $c(2n) = c(n) + n$ , donc  $c(2^k) = 2^{k-1} + 2^{k-2} + \dots + 2 + 1 + 1 = 2^k$ , d'où  $c(n) = \mathcal{O}(n)$  pour un  $n$  quelconque.

```
def fonction_artificielle(n):
    def artif(n, cptr):
        assert n > 0, "n non strictement positif"
        if n == 1:
            return cptr ** 2
        else:
            for i in range(n//2, n):
                cptr += 42
            return artif(n//2, cptr)
    return artif(n, 0)
```

Vous l'aurez deviné, cette fonction renvoie  $(42 * n)^2$ .

## Exercice A-1

On a besoin de deux piles supplémentaires, car avec une seule pile on ne peut que transférer des objets pour accéder à un élément quelconque sans pouvoir perturber l'ordre.

L'algorithme est simple : vider la pile dans une pile supplémentaire, puis vider cette dernière dans la dernière pile, puis vider celle-ci dans la pile de départ, elle sera alors « retournée ». Cela fait donc trois fois autant d'empilements et dépilements que d'éléments dans la pile au départ.

```
def retourne(p):
    p1 = creer_pile(len(p)-1)
    p2 = creer_pile(len(p)-1)
    while not (est_vide(p)):
        empiler(p1,depiler(p))
    while not (est_vide(p1)):
        empiler(p2,depiler(p1))
    while not (est_vide(p2)):
        empiler(p,depiler(p2))
    # return p # (accepté, mais ce n'est pas dans la spécification)
```

## Exercice A-2

```
def euclide(p, q):
    p, q = abs(p), abs(q)
    if p == 0 and q == 0:
        raise ValueError("p et q sont tous les deux nuls")
    elif p == 0 or q == 0:
        return max(p, q)
    else:
        return euclide(q, p % q) # Si p < q, cela échange les deux

def bezout(p, q):
    if p < 0:
        (u, v) = bezout(-p, q)
        return (-u, v)
    if q < 0:
        (u, v) = bezout(p, -q)
        return (u, -v)
    if p == 0 and q == 0:
        raise ValueError("p et q sont tous les deux nuls")
    elif p < q: # ceci n'arrive qu'une fois au plus, tout au début
        u, v = bezout(q, p)
        return v, u
    elif q == 0:
        return (1, 0)
    else:
        (u, v) = bezout(q, p % q) # u q + v (p mod q) = pgcd(p,q)
        r = p // q # u q + v (p - rq) = pgcd(p,q)
        return (v, u-v*r) # v p + (u-vr) q = pgcd(p,q)
```

## Exercice A-3

```
def gare_triage(jetons):
    npi, pile_ops = [], []
    for jeton in jetons:
        if type(jeton) == int:
            npi.append(jeton)
        elif jeton in ["+", "-"]:
            while pile_ops != [] and pile_ops[-1] != "(":
                npi.append(pile_ops.pop())
            pile_ops.append(jeton)
        elif jeton in ["*", "/"]:
            while pile_ops != [] and pile_ops[-1] in ["*", "/"]:
                npi.append(pile_ops.pop())
            pile_ops.append(jeton)
        elif jeton == ")":
            while pile_ops != [] and pile_ops[-1] != "(":
                npi.append(pile_ops.pop())
            pile_ops.pop()
        else: # jeton == "("
            pile_ops.append(jeton)
    while pile_ops != []:
        op = pile_ops.pop()
        npi.append(op)
    return npi
```

## Exercice A-4

### Premier puzzle (numéro 24)

F1 :  $\uparrow \curvearrowright$  F2

F2 :  $\uparrow \curvearrowleft$  F1

### Deuxième puzzle (numéro 39)

F1 : F3 F2 F3 F3 F2 F2 F3 F2 F2 F3

F2 :  $\uparrow \uparrow \curvearrowright$

F3 :  $\uparrow \uparrow \curvearrowleft$

On peut finir F1 par F2, le tout est de ne pas oublier de lancer une fonction qui avance encore. L'avantage est que le nombre d'instructions allouées permet d'éviter cette omission.

### Troisième puzzle (numéro 539)

F1 :  $\uparrow \curvearrowright$  F2 F1

F2 :  $\curvearrowleft \curvearrowleft$  F3

F3 :  $\uparrow \curvearrowright$  F3

D'après le site, il existe une solution avec sept instructions.

### Quatrième puzzle (numéro 648)

Une fonction est inutile, et dans l'idée on se sert de trois fonctions pour simuler une fonction avec trois instructions plus un appel récursif à la fonction elle-même :

F1 :  $\curvearrowleft$  F2

F2 :  $\uparrow$  F3

F3 :  $\curvearrowright$  F4

F4 :  $\curvearrowright$  F2

### Cinquième puzzle (numéro 587)

Certaines instructions sont automatiques, ensuite il reste à broder :

F1 :  $\curvearrowright \uparrow$  F2 F1

F2 :  $\uparrow \curvearrowright \curvearrowright \uparrow$

Autre solution :

F1 :  $\uparrow \curvearrowright$  F2 F1

F2 :  $\uparrow \curvearrowleft \curvearrowleft$  F2

D'après le site, il existe une solution avec sept instructions.

### Sixième puzzle (numéro 656)

C'était le puzzle le plus compliqué. En pratique, les colonnes étaient de taille si chaotique qu'on devait se douter que ces tailles n'avaient pas d'importance (peut-être y a-t-il un message codé, ce serait amusant!). Ainsi, il fallait empiler des instructions d'avancement mises en attente par des appels récursifs prioritaires. À l'instar du premier TP de première année, la question qu'on peut se poser est « Comment passer de la configuration de départ à la même configuration mais un cran en avant et en ayant visité la colonne ? », et la réponse est par la fonction F1 dont la partie concernant la colonne se fait dans F2, au rétablissement de l'orientation près.

F1 :  $\curvearrowleft$  F2  $\curvearrowleft \uparrow$  F1

F2 :  $\uparrow$  F2  $\curvearrowright \curvearrowright \uparrow$

L'ordre des trois instructions du milieu de F2 n'est pas important.

D'après le site, il existe une solution avec neuf instructions.