
TP #4 — Deux petits exercices

Exercice 1.*Petite introduction aux bases de données*

Dans cet exercice, on souhaite manipuler des *données* stockées dans des *tables*. Les données d'une table sont ici représentées par des **tuple** distincts deux-à-deux et de même longueur ; une table est quant à elle représentée par une **list** contenant l'ensemble de ses données. Étant donnée une donnée, on utilisera alternativement le mot *colonne* pour désigner les indices du tuple représentant celle-ci ; c'est à dire que la valeur de la donnée *d* en la colonne *i* est donnée par `d[i]`.

On donne ci-dessous deux exemples de tables ainsi représentées en Python :

```
mustelidae = [("mustela nivalis", "belette", "mustela"),
              ("mustela erminea", "hermine", "mustela"),
              ("martes martes", "martre des pins", "martes"),
              ("martes zibellina", "zibeline", "martes"),
              ("lutra lutra", "loutre d'eurasie", "lutra")]
ménagerie = [("aldo", "belette"), ("herminien", "hermine"),
              ("titus", "ours"), ("heide", "zibeline"),
              ("albertine", "jaguar")]
```

- Écrivez une fonction `select1(table, cond)` qui prend en entrée une table *table* non vide (c'est à dire une liste non vide de tuples non vides) et une condition *cond* qui est un tuple d'un indice *ci* et d'une valeur *cv* et qui renvoie une table (c'est à dire une liste de tuples) contenant toutes les données *t* de *table* tels que la valeur de *t* à l'indice *ci* est égale à *cv*.

Vous pouvez supposer ici que *ci* est toujours un indice valide pour les tuples contenus dans *table*.

Par exemple, cette fonction doit renvoyer les résultats suivants :

```
> select1(mustelidae, (2, "mustela"))
[('mustela nivalis', 'belette', 'mustela'),
 ('mustela erminea', 'hermine', 'mustela')]
> select1(mustelidae, (1, "loutre"))
[]
> select1(mustelidae, (1, "loutre d'eurasie"))
[('lutra lutra', "loutre d'eurasie", 'lutra')]
```

On souhaite généraliser la fonction `select1` de deux façons : on veut pouvoir préciser plus d'une condition, c'est à dire contraindre les valeurs des données sur plusieurs de leurs indices ; on veut pouvoir renvoyer des données qui sont des tuples « plus courts » que les données originales, en gardant seulement les valeurs correspondant à certaines colonnes (c'est à dire certains indices).

2. Écrivez une fonction `select(cols, table, conds)` qui prend en entrée une table `table` comme ci-dessus, un tuple `cols` d'indices valides distincts pour les données de `table`, un tuple `conds` **possiblement vide** de tuples (ci, cv) d'indices (valides pour les données de `table`) et de valeurs, et qui renvoie une table contenant les données de `table` vérifiant toutes les conditions dans `conds`, dont on a seulement gardé les valeurs en les colonnes données par `cols`.

Par exemple, cette fonction doit renvoyer les résultats suivants :

```
> select((1,), mustelidae, ((2,"mustela"),))
[('belette',), ('hermine',)]
> select((0,1), mustelidae, ((2,"mustela"),))
[('mustela nivalis', 'belette'),
 ('mustela erminea', 'hermine')]
> select((0,1), mustelidae, ((2,"mustela"),
 (1,"belette")))
[('mustela nivalis', 'belette')]
```

Rappel : étant donné deux tuples $t1$ et $t2$, leur concaténation est donnée par $t1 + t2$.

On s'intéresse enfin au problème de calculer une *jointure* de deux tables, c'est à dire le produit cartésien des données des deux tables où l'on garde seulement les (concaténation des) données qui sont égales sur un ensemble de leurs colonnes.

3. Écrivez une fonction `join(table1, table2, jointcols)` où `table1` et `table2` sont deux tables (de nombre de colonnes non nécessairement identiques) et `jointcols` un tuple de couples d'indices $(i1, i2)$ qui sont des indices de colonnes valides pour la première et seconde table respectivement, et qui renvoie une table contenant les tuples $t1 + t2$ des données du produit cartésien de `table1` et `table2` tels que $t1[i1]$ et $t2[i2]$ sont égaux pour les couples $(i1, i2)$ de `jointcols`.

Par exemple, cette fonction doit renvoyer les résultats suivants :

```
> join(mustelidae, ménagerie, ((1,1),))
[('mustela nivalis', 'belette', 'mustela',
 'aldo', 'belette'),
 ('mustela erminea', 'hermine', 'mustela',
 'herminien', 'hermine'),
 ('martes zibellina', 'zibeline', 'martes',
 'heide', 'zibeline')]
```

```
> join(mustelidae, ménagerie, ((0,1),))
[]
```

On remarque par ailleurs que cette fonction peut être composée avec `select` pour par exemple donner :

```
> select((3,1,0),
        join(mustelidae, ménagerie, ((1,1),)), ())
```

```
[('aldo', 'belette', 'mustela nivalis'),  
 ('herminien', 'hermine', 'mustela erminea'),  
 ('heide', 'zibeline', 'martes zibellina')]
```

4. Quel est le coût pire cas de votre fonction `join`? Celle-ci vous paraît-elle être améliorable?

On souhaite utiliser un dictionnaire pour améliorer les performances de `join` dans le cas où la jointure ne se fait que relativement à un unique (couple d') indice. L'idée est la suivante : pour calculer `join(t1, t2, ((i1, i2),))`, on commence par construire un dictionnaire pour l'une des tables `t1` ou `t2` (disons `t1`) qui « indexe » ses données par rapport à leurs valeurs suivant l'indice `i1` : la valeur du dictionnaire associée à la clef `k` contient la liste (éventuellement vide) des données de `t1` valant `k` à l'indice `i1`. Ce dictionnaire est ensuite utilisé pour accélérer le calcul de la jointure proprement dite.

5. Écrivez une fonction `join2` implémentant l'approche décrite ci-dessus.
6. Testez.
7. Proposez (sans nécessairement l'implémenter) une autre approche (qui n'utilise pas de dictionnaire) permettant d'éventuellement accélérer le calcul d'une jointure suivant un unique (couple d') indice.

Exercice 2.

Rendu de monnaie dynamique

On s'intéresse dans cet exercice au classique *problème du rendu de monnaie* : soit un entier strictement positif k et un tuple B de valeurs de billets $B[i]$ qui sont elles-mêmes des entiers strictement positifs, on souhaite trouver un tuple ou une liste C satisfaisant les trois conditions suivantes :

- i. tout élément de C est un élément de B
- ii. la somme des éléments de C est égale à k
- iii. la longueur de C (c'est à dire son nombre d'éléments) est minimale parmi tous les tuples C satisfaisant les deux premières conditions.

Par exemple, si B vaut $(1, 4, 7, 13, 28, 52, 91, 365)$ et k vaut 5 :

- le tuple (5) satisfait la seconde condition mais pas la première
- le tuple $(1, 1, 1, 1, 1)$ satisfait les deux premières conditions mais pas la troisième
- le tuple $(1, 4)$ satisfait les trois conditions et est donc une réponse admissible à cette instance du problème.

On rappelle qu'une *stratégie gloutonne* pour tenter de résoudre ce problème consiste à itérativement construire C comme une liste en y ajoutant la plus grande valeur de B encore possible (c'est à dire, qui fait que la somme des éléments de C ne dépassera pas k). Par exemple, pour k valant 21 et B comme dans l'exemple précédent, cette stratégie construit itérativement C comme $[13]$, $[13, 7]$ et enfin $[13, 7, 1]$.

Dans toute la suite de cet exercice, on fixe le tuple B à la valeur de l'exemple (empruntée à Jeff Erickson), c'est à dire que B vaut $(1, 4, 7, 13, 28, 52, 91, 365)$.

1. Écrivez une fonction récursive `changeOpt` de même spécifications qu'à la question précédente. qui résout le problème du changement de monnaie pour son argument k et B fixé comme ci-dessus en renvoyant un tuple C satisfaisant les trois conditions ci-dessus. Cette fonction n'a pas besoin d'être efficace, mais elle doit être correcte.
2. Écrivez une variante `changeOptM` de votre fonction `changeOpt` qui utilise la mémoïsation pour être plus efficace que cette dernière.
3. Écrivez une fonction `notGreedy()` qui ne prend aucun argument et qui :
 - a. si elle termine, retourne un entier k pour lequel la stratégie gloutonne rappelée ci-dessus ne résout pas le problème (c'est à dire qu'elle ne donne pas un tuple C de longueur minimale) ;
 - b. termine s'il existe un tel entier k .