Rapport de TP : Développement d'un module de table de hachage en Python

Wolodia ZDETOVETZKY

03/2023

Contents

1	Introduction	2
2	Présentation du sujet	3
3	Les tables de hachage	4
4	Implémentation Python	5
5	Tests de performances	6
	5.1 Prévisions	6
	5.2 Résultats	6
	5.3 Analyse	6
6	Complexité algorithmique	6
	6.1 Définition	6
	6.2 Complexité de l'implémentation	6
7	Conclusion	6
	7.1 Synthèse	6
	7.2 Perspectives	6
	7.3 limites	6
8	Annexes	6
9	Code source	6

1 Introduction

L'utilisation de structures de données efficaces est un élément clé dans le développement d'applications performantes en informatique. Parmi les nombreuses structures de données existantes, les tables de hachage sont largement utilisées en raison de leur efficacité en termes de temps d'accès aux données. Dans cette étude, nous nous concentrerons sur le développement d'un module de table de hachage en Python. Les tables de hachage sont une structure de données qui permet de stocker et d'accéder rapidement à des valeurs à partir d'une clé. L'objectif principal des tables de hachage est de fournir une fonction de hachage efficace qui permet de calculer un index de tableau à partir d'une clé. Le processus de hachage consiste à appliquer une fonction de hachage à une clé pour calculer un index, qui est ensuite utilisé pour accéder à la valeur correspondante.

Les tables de hachage sont particulièrement adaptées pour stocker des données de grande taille et sont souvent utilisées dans les bases de données, les systèmes de gestion de fichiers et les applications de recherche. Les tables de hachage ont également l'avantage de pouvoir être utilisées pour résoudre des problèmes de recherche et de filtrage en temps constant.

Cependant, les tables de hachage présentent également certaines limites. Tout d'abord, les collisions peuvent se produire lorsqu'il y a deux clés différentes qui se retrouvent avec le même index. Cela peut ralentir les performances de la table de hachage. De plus, les tables de hachage ont une taille fixe, ce qui signifie qu'elles ne peuvent pas être agrandies une fois qu'elles sont créées.

Dans ce rapport, nous présentons le développement d'un module de table de hachage en Python qui offre un type abstrait Table. Le module se base sur une implémentation de table de hachage avec des collisions résolues par adressage fermé puis ouvert. La taille de la table est fixe et l'utilisateur peut choisir entre plusieurs fonctions de hachage et méthodes de rehachage. Le module offre également des méthodes d'insertion, de suppression, de recherche, d'union et d'intersection de tables ainsi qu'une méthode d'affichage.

Nous présentons aussi une analyse des performances de notre module de table de hachage en fonction de la taille de la table, du nombre d'insertions et de recherche d'une clé. Nous comparons les performances de notre module avec d'autres structures de données et implémentations.

Dans les sections suivantes, nous détaillons l'implémentation de notre module de table de hachage en Python, les tests de performances effectués ainsi que l'analyse de la complexité algorithmique de notre implémentation.

2 Présentation du sujet

Le sujet de ce rapport est le développement d'un module de table de hachage en Python. L'objectif est de créer un type abstrait Table en utilisant une implémentation de table de hachage, où la clé sera un entier et la taille de la table sera fixe.

Le module devra offrir plusieurs méthodes pour la manipulation des tables de hachage :

- init(taille_table, fonction_hachage, type_rehachage) cette méthode initialisera la table de hachage en spécifiant la taille de la table, la fonction de hachage à utiliser et le type de rehachage (linéaire, quadratique ou double hachage).
- insert(key, value) cette méthode insérera une paire clé-valeur dans la table.
- Si la clé existe déjà dans la table, la valeur associée sera mise à jour.
- delete(key) cette méthode supprimera la paire clé-valeur associée à la clé spécifiée de la table.
- exist(key) cette méthode renverra True si la clé spécifiée existe dans la table, False sinon.
- value(key) cette méthode renverra la valeur associée à la clé spécifiée.
- union(autre_table) cette méthode renverra une table résultant de l'union de la table actuelle avec une autre table spécifiée en argument.
- intersection(autre_table) cette méthode renverra une table résultant de l'intersection de la table actuelle avec une autre table spécifiée en argument.
- affichage() cette méthode affichera les éléments insérés dans la table ainsi que le nombre de rehachage nécessaire pour chaque insertion.

Dans un premier temps, la taille de la table sera fixe et les collisions seront gérées par adressage fermé, puis par adressage ouvert si nécessaire. La fonction de hachage sera donnée par l'utilisateur et le type de rehachage sera linéaire, quadratique ou double hachage.

Le module de table de hachage sera testé pour mesurer ses performances en termes de temps de recherche d'une clé en fonction du nombre d'éléments dans la table. Les tests seront effectués pour le rehachage linéaire et les résultats obtenus seront comparés à d'autres structures de données et implémentations existantes.

3 Les tables de hachage

Les tables de hachage sont des structures de données qui permettent de stocker des informations en associant une clé unique à chaque élément. Elles sont particulièrement utiles pour les opérations de recherche, d'insertion et de suppression dans une grande collection de données.

Le principe de base des tables de hachage consiste à stocker les éléments dans un tableau en utilisant une fonction de hachage qui calcule l'indice d'un élément dans le tableau en fonction de sa clé. La fonction de hachage doit être déterministe, c'est-à-dire qu'elle doit toujours renvoyer le même indice pour une même clé.

Les tables de hachage peuvent être implémentées de différentes manières, mais toutes reposent sur le même principe de base. L'efficacité de la table dépend de la qualité de la fonction de hachage choisie, ainsi que de la gestion des collisions (c'est-à-dire la gestion des cas où deux clés différentes aboutissent au même seau). Les techniques courantes incluent l'adressage ouvert, où les éléments sont stockés dans des emplacements vides du tableau de hachage, et l'adressage fermé, où les éléments sont stockés dans des emplacements différents du tableau de hachage.

En Python, les tables de hachage sont implémentées dans le dictionnaire, qui est une structure de données native, permettant de stocker des clés et des valeurs. Les dictionnaires Python utilisent une table de hachage interne pour stocker les éléments. Cela signifie que les opérations de recherche et d'insertion sont très rapides, quelle que soit la taille du dictionnaire.

Cependant, il peut être pertinent de développer notre propre module de table de hachage en Python pour plusieurs raisons. Tout d'abord, nous pouvons personnaliser notre implémentation pour répondre à des besoins spécifiques, dans notre cas en proposant des fonctionnalités spécifiques telles que l'union, l'intersection et l'affichage de tables de hachage. De plus, nous pouvons mieux comprendre le fonctionnement interne des tables de hachage en développant notre propre module. Enfin, en développant notre propre module de table de hachage, nous avons un plus grand contrôle sur les performances de notre application.

4 Implémentation Python

La classe Table a plusieurs méthodes pour effectuer des opérations sur la table, notamment insert, delete, exist, value, union, intersection et affichage.

La méthode __init__ initialise la table en prenant en entrée la taille de la table, la fonction de hachage à utiliser et le type de rehachage à utiliser. La table elle-même est stockée dans une liste Python et initialisée avec la valeur None. Le nombre de rehash est également initialisé à 0.

La méthode _rehash est utilisée pour résoudre les collisions. Elle prend en entrée une clé et un nombre d'itérations et renvoie la clé rehashée correspondante en utilisant la méthode de rehashing spécifiée dans le constructeur.

La méthode insert insère une paire clé-valeur dans la table. Si la case correspondante est vide, la paire est insérée directement. Si la case correspondante contient déjà la même clé, la valeur est mise à jour. Si la case correspondante contient une autre clé, la méthode de rehashing est utilisée pour trouver une nouvelle case vide. La méthode renvoie True si l'insertion a réussi et False sinon.

La méthode delete supprime une paire clé-valeur de la table. Si la case correspondante est vide, rien n'est fait. Si la case correspondante contient la même clé, la paire est supprimée (la case est remplacée par None) Si la case correspondante contient une autre clé, la méthode de rehashing est utilisée pour trouver la case contenant la clé à supprimer.

La méthode exist vérifie si une clé existe dans la table. Si la case correspondante est vide, la clé n'existe pas. Si la case correspondante contient la même clé, la clé existe. Si la case correspondante contient une autre clé, la méthode de rehashing est utilisée pour trouver la case contenant la clé cherchée. La méthode renvoie True si la clé existe et False sinon.

La méthode value renvoie la valeur associée à une clé. Si la case correspondante est vide, None est renvoyé. Si la case correspondante contient la même clé, la valeur est renvoyée. Si la case correspondante contient une autre clé, la méthode de rehashing est utilisée pour trouver la case contenant la clé cherchée.

Les méthodes union et intersection renvoient de nouvelles tables qui sont l'union ou l'intersection de la table actuelle et d'une autre table spécifiée en entrée. Les nouvelles tables ont la même taille et la même fonction de hachage que la table actuelle. Les éléments des deux tables sont ajoutés à la nouvelle table selon les règles de l'union ou de l'intersection.

La méthode affichage affiche la table de hachage sous forme de tableau. Le code source de la classe Table est disponible dans l'annexe??.

- 5 Tests de performances
- 5.1 Prévisions
- 5.2 Résultats
- 5.3 Analyse
- 6 Complexité algorithmique
- 6.1 Définition
- 6.2 Complexité de l'implémentation
- 7 Conclusion
- 7.1 Synthèse
- 7.2 Perspectives
- 7.3 limites
- 8 Annexes
- 8.1 Code source

Ci-dessous est présenté le code source de la classe Table.

```
self.rehash count = 0
def _rehash(self , key , i):
    Rehash function to use for collision resolution
    :param key: key to rehash
    :param\ i:\ iteration\ number
    : return: rehashed key
    if self.rehash_type == 'linear':
        return (key + i) % self.table size
    \mathbf{elif} \ \mathbf{self.rehash\_type} = \ '\mathbf{quadratic} \ ':
        return (key + i * i) % self.table_size
    elif self.rehash\_type == 'double':
        hash1 = key \% self.table size
        hash2 = 1 + (key \% (self.table size - 2))
        return (hash1 + i * hash2) % self.table size
def insert (self, key, value):
    Inserts a key-value pair into the table
    :param key: key to insert
    :param value: value to insert
    : return: True \ if \ successful, \ False \ otherwise
    i = 0
    while i < self.table_size:</pre>
        hashed key = self.hash func(key)
        rehashed key = self. rehash(hashed key, i)
        if self.table[rehashed key] is None:
             self.table[rehashed key] = (key, value)
             return True
        elif self.table[rehashed_key][0] == key:
             self.table[rehashed_key] = (key, value)
             return True
        else:
             i += 1
             self.rehash count += 1
    return False
def delete (self, key):
    Deletes a key-value pair from the table
```

```
i = 0
     \mathbf{while} i < self.table\_size:
          hashed key = self.hash func(key)
          rehashed key = self. rehash(hashed key, i)
          if self.table[rehashed key] is None:
               return
          elif self.table[rehashed key][0] == key:
               self.table[rehashed key] = None
               return
          else:
               i += 1
     return
def exist (self, key):
     Checks if a key exists in the table
     :param key: key to check
     :return: True if key exists, False otherwise
     11 11 11
     i = 0
     while i < self.table size:
          hashed key = self.hash func(key)
          rehashed_key = self._rehash(hashed_key, i)
          if self.table[rehashed key] is None:
               return False
          elif self.table[rehashed key][0] == key:
               return True
          else:
               i += 1
     return False
def value (self, key):
     Returns the value associated with a key
     :param key: key to check
     :return: value associated with key
     11 11 11
     i = 0
     \mathbf{while} \hspace{2mm} i \hspace{2mm} < \hspace{2mm} s \hspace{2mm} e \hspace{2mm} lf \hspace{2mm}. \hspace{2mm} t \hspace{2mm} a \hspace{2mm} b \hspace{2mm} le \hspace{2mm} \_s \hspace{2mm} i \hspace{2mm} z \hspace{2mm} e \hspace{2mm} : \hspace{2mm}
          hashed key = self.hash func(key)
          rehashed_key = self._rehash(hashed_key, i)
          if self.table[rehashed key] is None:
```

```
return None
            elif self.table[rehashed key][0] == key:
                 return self.table[rehashed key][1]
            else:
                 i += 1
        return None
    def union (self, other table):
        Returns a new table that is the union of the current table
and the other table
        : param \quad other\_\ table: \quad other \quad table \quad to \quad union \quad with
        :return: new table that is the union of the current table
and the other table
        # Create a new table with the same size and hash function
        # as the current table
        union table = Table (self.table size, self.hash func, self.rehash type)
        # Add all the elements from the current table to the new table
        for i in range(self.table size):
            if self.table[i] is not None:
                 union table.insert(self.table[i][0], self.table[i][1])
        \# Add all the elements from the other table to the new table
        for i in range(other table.table size):
            if other table table [i] is not None:
                 union table.insert (
                     other_table.table[i][0],
                     other table.table[i][1]
                 )
        return union table
    def intersection (self, other table):
        Returns a new table that is the intersection
of the current table and the other table
        :param other table: other table to intersect with
        :return: new table that is the intersection
of the current table and the other table
        # Create a new table with the same size
        \# and hash function as the current table
```

```
intersection table = Table (
             self.table_size,
             self.hash\_func,
             self.rehash type
        # Add elements to the new table only if they exist in both tables
        for i in range (self.table size):
            if self.table[i] is not None \
                and other table.exist(self.table[i][0]):
                 intersection_table.insert(
                     self.table[i][0],
                     self.table[i][1]
            )
        return intersection table
    def display (self):
         11 11 11
        Displays the table
        for i in range(self.table_size):
            print (f "{i}: _{ self.table[i]}")
def test_table(size=5, hash_func=lambda x: x % 5, rehash_type='linear'):
    11 11 11
    Tests the Table class
    :param\ size:\ size\ of\ table
    : param \ hash\_func: \ hash \ function \ to \ use
    :param rehash type: rehash function to use
    \# create a new table object
    table = Table(size, hash func, rehash type)
    \# test insert method
    assert table.insert(10, "value1") is True
    assert table.insert(5, "value2") is True
    assert table.insert(20, "value3") is True
    \# test exist method
    assert table.exist(10) is True
    assert table.exist(5) is True
    assert table.exist(20) is True
    assert table. exist (15) is False
```

```
# test value method
    assert table.value(10) is "value1"
    assert table.value(5) is "value2"
    assert table.value(20) is "value3"
    assert table.value(15) is None
    \# test delete method
    table.delete(10)
    assert table.exist(10) is False
    assert table.value(10) is None
    # create another table object
    other_table = Table(size, hash_func, rehash_type)
    other_table.insert(5, "other_value1")
    other_table.insert(15, "other_value2")
    other_table.insert(25, "other value3")
    \# test union method
    union table = table.union(other table)
    assert union_table.exist(5) is True
    assert union_table.exist(15) is True
    assert union table. exist (20) is True
    assert union table. exist (25) is True
    \# test intersection method
    intersection table = table.intersection(other table)
    assert intersection_table.exist(5) is True
    assert intersection_table.exist(15) is False
    assert intersection_table.exist(20) is False
    assert intersection table.exist (25) is False
    \# test display method
    table.display()
test_table(5, lambda x: x % 5, 'linear')
result = {
    'linear': \{\},
    'quadratic': {},
    'double': {}
def test_rehashing(n, rehash_type='linear', table_size=100):
    test the Table class with rehashing
```

```
:param n: number of elements to insert
            :param rehash type: rehash function to use
           # Create a table with size 10
           table = Table(table size, lambda x: x % 10, rehash type)
           \# Insert n random elements
           insert start time = time.time()
           for i in range(n):
                       key = random.randint(0, 100)
                       value = i
                       table.insert (key, value)
           insert_end_time = time.time()
           # Time the search for all n elements
           search start time = time.time()
           for i in range(n):
                      key = random.randint(0, 100)
                       table.value(key)
           search end time = time.time()
            result [rehash type].update({
                      n: {
   'table_size': table.table_size,
   'table_size': n.
                                   'number of elements': n,
                                   'search_time': search_end_time - search_start_time,
                                  'insert_time': insert_end_time - insert_start_time,
                                   'average_time_per_search':
                                              (search end time - search start time) / n,
                                   'rehash count': table.rehash count,
                       }
           })
for table size in [10, 100, 1000, 5000, 10000, 50000, 100000]:
           list rehash types = ['linear', 'quadratic', 'double']
           for rehash type in list rehash types:
                       for i in tqdm(
                                  range(1, 100000, 1000),
                                  desc=f'Progress_for_{rehash type}_rehashing_\
\cup = 
                                  test_rehashing(i, rehash_type, table_size)
```

```
linear data = []
    quadratic data = []
    double data = []
    for method in ['linear', 'quadratic', 'double']:
         data = []
         for key in range (1, 100000, 1000):
             data.append([
                  key, result [method] [key] ['number of elements'],
                  result [method] [key] ['search_time'],
result [method] [key] ['insert_time'],
result [method] [key] ['rehash_count']
             1)
         if method == 'linear':
             linear_data = data
         elif method == 'quadratic':
             quadratic data = data
         elif method == 'double':
             double data = data
         plt.plot(
         [x[1]  for x  in linear_data],
         [x[2]  for x in linear data],
         label='linear')
    plt.plot(
         [x[1] for x in quadratic_data],
         [x[2]  for x in quadratic data],
         label='quadratic')
    plt.plot(
         [x[1] for x in double_data],
         [x[2]  for x in double data],
         label='double')
    plt.xlabel('Number_of_insertions')
    plt.ylabel('Total_time_(s)')
    plt.title(f'Search_time_performance_by_rehashing_method_\
____for_table_size_{table_size}')
    plt.legend()
    plt.show()
    plt.plot(
         [x[1]  for x in linear data],
         [x[3] for x in linear data],
         label='linear')
    plt.plot(
         [x[1]  for x in quadratic_data],
```

```
[x[3] for x in quadratic_data],
        label='quadratic')
    plt.plot(
        [x[1]  for x  in double_data],
        [x[3]  for x  in double_data],
        label='double')
    plt.xlabel('Number_of_insertions')
    plt.ylabel('Total_time_(s)')
    plt.\ title\ (f'Insert\_time\_performance\_by\_rehashing\_method\_\setminus
____for_table_size_{table_size}')
    plt.legend()
    plt.show()
    plt.plot(
        [x[1]  for x in linear_data],
        [x[4]  for x  in linear_data],
        label='linear')
    plt.plot(
        [x[1]  for x in quadratic_data],
        [x[4] for x in quadratic_data],
        label='quadratic')
    plt.plot(
        [x[1]  for x in double data],
        [x[4]  for x  in double_data],
        label='double')
    plt.xlabel('Number_of_insertions')
    plt.ylabel('Total_rehash_count')
    plt.title(f'Rehash_count_performance_by_rehashing_method_\
plt.legend()
    plt.show()
```