

Обоснования использования данной структуры данных InMemorySimpleDB в контексте поставленных требований:

1. **Возможность добавления новых записей.** Метод `addRecord(Record record)` позволяет добавлять новые записи, добавляя каждую запись в три отдельных `TreeMap`, индексированных по разным полям (`account`, `name`, `value`).

2. **Возможность удаления записей.** Метод `deleteRecord(long account)` удаляет запись по ключу `account`. После удаления записи из `accountIndex`, дополнительно удаляются соответствующие записи из других индексов (`nameIndex` и `valueIndex`), что предотвращает наличие неконсистентных данных.

3. **Возможность изменения записей.** Метод `updateRecord(Record record)` позволяет обновлять записи. Сначала удаляются старые значения из `nameIndex` и `valueIndex` на основе данных из `accountIndex`, затем обновляются все три индекса. Это обеспечивает целостность данных при изменении.

4. **Получение записи по любому полю с одинаковой алгоритмической сложностью.** `TreeMap` обеспечивает доступ к элементам с логарифмической сложностью $O(\log n)$, благодаря чему метод `getRecord(String key, String value)` позволяет извлекать записи по ключу с требуемой производительностью для любого поля (`account`, `name`, `value`).

5. **Экономный способ хранения данных в памяти.** Хотя использование трех `TreeMap` для каждого поля записи увеличивает потребление памяти, такое решение обосновано необходимостью быстрого доступа к записям по разным полям с сохранением логарифмической сложности операций. Каждый `TreeMap` хранит ссылки на объекты `Record`, а не копии данных, что снижает избыточность хранения данных. В случае больших объемов данных можно рассмотреть альтернативные подходы, например, использование баз данных с поддержкой индексации по нескольким полям, что может быть более эффективно в плане использования памяти.