

HoneySQL（ベクタ形式）と next.jdbc を使った複雑クエリ構築ガイド

概要：HoneySQLの特徴とベクタ形式の利点

HoneySQL は「SQLをClojureのデータ構造で表現する」ライブラリで、クエリを文字列連結ではなくマップやベクタで記述できる ¹。例えば、以下のように Clojure のマップで基本クエリを定義できます ²。

```
(def base-query {:select [:a :b :c]
                 :from   [:foo]
                 :where  [:foo.a "baz"]})
;; sql/format を呼ぶと、対応する SQL 文とパラメータのベクタが返る
(sql/format base-query)
;; => ["SELECT a, b, c FROM foo WHERE foo.a = ?" "baz"]
```

このようにクエリがマップやベクタで組み立てられるため、動的・条件的なクエリ生成が容易になります ³。複数のWHERE句を条件に応じて追加したり、JOIN句を必要に応じて加えたりといった操作が簡潔に記述でき、コードの可読性・保守性が高まります（後述の例を参照）。また、HoneySQL自体は「SQL文字列を生成するだけ」の純粹ライブラリであり、JDBC接続や実行は行わないため、生成したクエリ文字列を `next.jdbc` などのデータベースライブラリに渡して実行します ⁴。

1. シンプルなSELECTからJOIN・WHEREを追加する例

まずは単純なSELECTクエリをHoneySQLで書いてみましょう。ベクタ形式では `:select`, `:from`, `:where` といったキーに対して値を指定します。

```
(require '[honey.sql :as sql])

(def simple-query {:select [:u.id :u.name]
                  :from   [[:users :u]]})
(sql/format simple-query)
;; => ["SELECT u.id, u.name FROM users AS u"]
```

このクエリにWHERE句を追加するには、`:where` キーに条件ベクタを指定します。条件は `[:u.active true]` のように、先頭要素に演算子を置いたベクタ形式で記述します。

```
(def with-where {:select [:u.id :u.name]
                 :from   [[:users :u]]
                 :where  [:u.active true]})
(sql/format with-where)
;; => ["SELECT u.id, u.name FROM users AS u WHERE u.active = ?" true]
```

次にJOIN句を加えてみます。HoneySQLでは `:join` (`INNER JOIN`)、`:left-join`、`:right-join` など
で結合を指定します。以下は `users` と `roles` テーブルをユーザIDで結合する例です。

```
(def join-query {:select [:u.id :u.name :r.role_name]
                 :from  [[:users :u]]
                 :join  [[:roles :r] [:= :r.id :u.role_id]]
                 :where [:= :u.active true]})
(sql/format join-query)
;; => ["SELECT u.id, u.name, r.role_name FROM users AS u INNER JOIN roles AS r ON r.id = u.role_id
WHERE u.active = ?" true]
```

ここで、JOIN句は `:join [[テーブル エイリアス] 条件]` という形で表現します⁵。同様にLEFT JOINや
RIGHT JOINを使う場合はキー名を変えるだけで、別テーブルとの結合が可能です。Alias (エイリアス) も
`[[[:テーブル :alias] ...]]` の形で指定でき、上記のように `:from [[:users :u]]` や `:join`
`[[[:roles :r] ...]]` とします⁵。

このように、HoneySQLではクエリの各句をマップで定義し、それを `(sql/format ...)` で SQL 文字列とパ
ラメータのベクタに変換します。キーの並び順は SQL の順番に従わずともよい (mapなので任意) です
が、`:select`、`:from`、`:join`、`:where` の順に設定すると見通しがよくなります³ ⁵。

2. サブクエリとCTE (WITH句) の分解と再利用

複雑なクエリを扱う場合、サブクエリや共通テーブル式 (CTE, WITH句) を使ってクエリを分解し、再利用・
可読性を高めることが有効です。HoneySQLでは `:with` キーで CTE を定義できます。`:with` の値には名前
とクエリの組をリストで並べます⁶。

例えば、組織情報 (`departments`) とユーザ情報 (`users`) を扱う場合、まず部門ごとの所属ユーザ数を集
計し、その結果を結合してユーザ情報を取得するクエリを考えます。CTEで部門ごとのユーザ数を計算する
と、メインクエリがシンプルになります。HoneySQLの例：

```
(def dept-user-count
  ;; CTE定義: 部門ごとのユーザ数を集計
  [[:dept_counts {:select [:d.id :d.name [:count :u.id :user_count]]
                  :from  [[:departments :d]]
                  :join  [[:users :u] [:= :u.dept_id :d.id]]
                  :group-by [:d.id]}]])

(def main-query
  ;; WITH句でCTEを使い、集計結果とJOIN
  (merge {:with dept-user-count
         :select [:u.id :u.name :dc.user_count]
         :from  [[:users :u]]
         :join  [[:dept_counts :dc] [:= :u.dept_id :dc.id]]})
  (sql/format main-query)
  ;; => ["WITH dept_counts AS (SELECT d.id, d.name, COUNT(u.id) AS user_count FROM departments
  AS d INNER JOIN users AS u ON u.dept_id = d.id GROUP BY d.id)
  SELECT u.id, u.name, dc.user_count FROM users AS u INNER JOIN dept_counts AS dc ON
  u.dept_id = dc.id"])
```

上記のように、まず `:with` でCTE（この例では `dept_counts`）を定義し、次にメインクエリでその `dept_counts` テーブルを `:join` しています。クエリ全体は HoneySQL のマップで組み立てており、最後に `(sql/format main-query)` で SQL に変換します⁶。CTEを使うと同じ計算やフィルタを複数回書く必要がなくなるため、可読性とパフォーマンス上の利点があります。

3. 再帰的 WITH 句（組織階層トラバース）の表現

企業の部門構造やツリー状データを扱う際は、PostgreSQLの再帰的CTE（`WITH RECURSIVE`）を用いて階層構造をたどることができます。HoneySQLでも同様に、`:with-recursive` キーを使って再帰的CTEを定義できます⁷。例えば、部門テーブル `departments` が親子関係を持つツリー構造だとして、最上位の部門から全階層を取得するクエリを作る例です。

```
(def recursive-cte
  ;; 再帰CTEの定義: start を最上位部門とし、その配下を再帰的に探索
  [[:dept_tree {:columns [:id :name :parent_id]
                :select [:d.id :d.name :d.parent_id]
                :from   [[:departments :d]]
                :where  [:= :d.parent_id nil]}]
   ;; 再帰部分: 子を親と結合して追加取得
   {:union-all {:select [:c.id :c.name :c.parent_id]
                 :from   [[:departments :c]]
                 :join   [[:dept_tree :dt] [:= :c.parent_id :dt.id]]}}])

(def recur-query
  (merge {:with-recursive recursive-cte
         :select   [[:*]]
         :from     [[:dept_tree :dt]] {}})
  (sql/format recur-query))

;; => ["WITH RECURSIVE dept_tree (id, name, parent_id) AS (
;;   SELECT d.id, d.name, d.parent_id FROM departments AS d WHERE d.parent_id IS NULL
;;   UNION ALL
;;   SELECT c.id, c.name, c.parent_id FROM departments AS c
;;   INNER JOIN dept_tree AS dt ON c.parent_id = dt.id
;; )
;;   SELECT * FROM dept_tree"]
```

この例では `:with-recursive` を使い、最初に親IDがNULL（ルート部門）を取得し、次に `UNION ALL` で子部門を親部門 `dept_tree` と結合しています。⁷にあるように、`:with-recursive` は通常の `:with` と同様のルールで指定します。HoneySQLで再帰CTEを表現する場合、上記のように `:union-all` を使って再帰部分を定義します。結果として生成されるSQLはPostgreSQLの `WITH RECURSIVE` 構文となり、階層トラバースが可能です。

4. N+1問題の解説とプリフェッチ対策例

N+1問題とは、例えば「まず全車情報を取得し、続いて1台ごとに車輪情報を個別クエリで取得する」ようなケースで、合計1+N回のクエリを発行してしまうことです⁸。具体的には以下のようなSQL発行が行われ、効率が非常に悪くなります⁸。

```
SELECT * FROM Cars;    -- 1回目
# その後、全てのCarについて以下を繰り返す:
SELECT * FROM Wheel WHERE CarId = ?;  -- Carの台数分 (N回)
```

上記のように最初にN件の `Cars` を取得し、その後各 `CarId` で `Wheel` をN回問い合わせると、クエリ回数がN+1 となりパフォーマンス悪化の原因となります⁸。対策として、必要なデータを結合やまとめ取得で一度に取る「プリフェッチ」が有効です⁹。例えば、JOINを使って一度に車と車輪を結合取得したり、取得したいIDリストを使ってIN句でまとめて取得します。

- JOINによる一括取得例：

```
;; ユーザとそのポスト（1対多）を結合して一度に取得
(def users-posts
  {:select [:u.id :u.name :p.title]
   :from   [[:users :u]]
   :left-join [[:posts :p] [:= :p.user_id :u.id]]})
(sql/format users-posts)
;; => ["SELECT u.id, u.name, p.title FROM users AS u LEFT JOIN posts AS p ON p.user_id =
u.id"]
```

このようにJOINでまとめてデータを取得すれば、複数クエリを発行する必要がなくなります。

- IN句によるまとめ取得例：

```
;; まずユーザIDの一覧を取得し、そのIDリストでポストをまとめ取得する
(def user-ids-query {:select [:u.id] :from [[:users :u]]})
;; (ユーザIDを取得してClojureで[1 2 3 ...]の形で集めると仮定)
(def posts-query {:select [:*] :from [:posts]
                  :where  [:in :user_id [1 2 3]]})
(sql/format posts-query)
;; => ["SELECT * FROM posts WHERE user_id IN (?, ?, ?)" 1 2 3]
```

このようにIN句で複数のIDに対する関連データを一度に取得すると、クエリ回数を大幅に削減できます⁹。

これらの手法によって、N+1問題で課題となる大量の往復を回避できます⁹。実際、上記の例のように「`SELECT * FROM Wheel`で全てのwheelを一度に取得すればラウンドトリップ数は2回になる（Cars とWheel各1回）」と解説されています⁹。HoneySQLを使えば上記のJOIN句やIN句のSQLもデータ構造で表現できるため、ORMでありがちなN+1問題も手動で対策しやすくなります。

5. next.jdbcとの統合：クエリ構築→実行→結果処理パターン

HoneySQLで組み立てたクエリを実行するには、JDBCライブラリ（ここでは `next.jdbc`）に渡します。基本的な流れは以下の通りです。

1. データソースの設定

DB接続情報を定義し、`jdbc/get-datasource` で `DataSource` を作成します（以下はPostgreSQLの

例です)。

```
(require '[next.jdbc :as jdbc])
(def db-config {:dbtype "postgresql" :host "localhost" :dbname "mydb"
                :user "user" :password "pass"})
(def ds (jdbc/get-datasource db-config))
```

2. HoneySQLでクエリを組み立てる

先述の方法でクエリマップを作り、`sql/format` でSQL文字列+パラメータのベクタを得ます。

```
(require '[honey.sql :as sql])
(def query {:select [:u.id :u.name] :from [[:users :u]] :where [[:u.active true]]})
(def sql-and-params (sql/format query))
;; sql-and-params => ["SELECT u.id, u.name FROM users AS u WHERE u.active = ?" true]
```

3. クエリの実行

生成したベクタを `jdbc/execute!` に渡して実行します。`execute!` は結果をキーワードマップのベクタで返します。

```
(def results (jdbc/execute! ds sql-and-params))
;; => [{:users/id 1, :users/name "alice"} {:users/id 2, :users/name "bob"} ...]
```

実際の実行例を見ると、HoneySQLでマップを作り `sql/format` したものを `execute!` に渡しています¹⁰。実行結果は名前空間付きキーワード（テーブル名/カラム名）をキーにしたマップのリストで返ってきます¹⁰。

4. 結果の処理

`jdbc/execute!` の返り値はベクタなので、必要に応じて `first` や `map` で取り出し処理します。例えば1件取得時は `(first results)`、複数件取得時は `map` でループ処理します。

HoneySQLとnext.jdbcの連携はこのようにシンプルで、生成したクエリデータ構造をそのままDB実行に使えるのが特徴です⁴¹⁰。生成SQLにパラメータはプレースホルダ（`?`）で安全にバインドされ、SQLインジェクションのリスクも軽減されます。

6. コンポーネントベースのクエリ生成

HoneySQLではクエリの各部分が普通のClojureデータなので、再利用可能な「コンポーネント」として分割し、合成することが容易です。例えば、ベースクエリ、フィルタ条件、JOIN句などを別々のマップで定義し、必要に応じて `merge` や `merge-with` で結合できます。

```
(def base-query {:select [:u.id :u.name]
                 :from [[:users :u]]})
(def active-filter {:where [[:u.active true]]})
(def org-join {:left-join [[:organizations :o] [:= :o.id :u.org_id]]})

;; コンポーネントマップを結合して最終クエリを構築
(def final-query (merge base-query active-filter org-join))
```

```
(sql/format final-query)
```

```
;; => ["SELECT u.id, u.name FROM users AS u LEFT JOIN organizations AS o ON o.id = u.org_id WHERE  
u.active = ?" true]
```

ここでは `merge` で単純なキーの結合を行っていますが、WHERE句やJOIN句を複数まとめたい場合は `merge-with into` や HoneySQL提供のヘルパー関数を使うこともできます。例えば `merge-where` ヘルパーを使えば、複数のWHERE条件を論理ANDでまとめられます ¹¹。

```
(require '[honey.sql.helpers :refer [merge-where]])  
(def partial-query {:where [:= :u.age 30]})  
(def more-cond [:= :u.country "JP"])  
(def merged (merge-where partial-query more-cond))  
;; merged => {:where [:= :u.age 30] [:= :u.country "JP"]}
```

このように、クエリの断片（フィルタや結合設定）をマップで定義し、関数で合成できるのがHoneySQLの利点です ³ ¹¹。また、`cond->` や普通の `if` 文と組み合わせて条件的にクエリ断片を追加することも可能です ³。これにより複雑なクエリを可読性高く分解・再利用し、必要なときに結合していく「コンポーネントベース」の設計が実現できます。

まとめ

以上のように、HoneySQL（ベクタ形式）と `next.jdbc` を組み合わせることで、複雑なPostgreSQLクエリを可読性高く構築・実行できます。HoneySQLのデータ構造ベースのDSLを使えば、クエリをマップで組み立て、動的条件やJOIN、再帰CTE、サブクエリを自然に表現できます ² ⁶。また、N+1問題への対策としてJOINやIN句を活用したプリフェッチも簡潔に記述でき、パフォーマンスを向上できます ⁸ ⁹。生成したクエリは次世代JDBCライブラリの`next.jdbc`でそのまま実行でき、結果も扱いやすいマップ形式で取得できます ⁴ ¹⁰。こうしてクエリを小さな断片（コンポーネント）として定義・結合することで、大規模・複雑なSQLを整然と管理するベストプラクティスを実現します。

参考資料: HoneySQLドキュメント ¹ ⁶、StackOverflowの解説 ⁸ ¹¹ など。

¹ ² ³ ⁴ [GitHub - seancorfield/honeysql: Turn Clojure data structures into SQL](https://github.com/seancorfield/honeysql)

<https://github.com/seancorfield/honeysql>

⁵ [SQL Clause Reference — com.github.seancorfield/honeysql 2.7.1340](https://cljdoc.org/d/com.github.seancorfield/honeysql/2.7.1340/doc/getting-started/sql-clause-reference)

<https://cljdoc.org/d/com.github.seancorfield/honeysql/2.7.1340/doc/getting-started/sql-clause-reference>

⁶ ⁷ [SQL Clause Reference — seancorfield/honeysql 2.0.0-rc2](https://cljdoc.org/d/seancorfield/honeysql/2.0.0-rc2/doc/getting-started/sql-clause-reference)

<https://cljdoc.org/d/seancorfield/honeysql/2.0.0-rc2/doc/getting-started/sql-clause-reference>

⁸ ⁹ [database - What is the "N+1 selects problem" in ORM \(Object-Relational Mapping\)? - Stack Overflow](https://stackoverflow.com/questions/97197/what-is-the-n1-selects-problem-in-orm-object-relational-mapping)

<https://stackoverflow.com/questions/97197/what-is-the-n1-selects-problem-in-orm-object-relational-mapping>

¹⁰ [PostgreSQL with Clojure and HoneySQL | by Santhosh Krishnamoorthy | Medium](https://santhoshkris.medium.com/postgres-with-clojure-and-honeysql-cb666a28d803)

<https://santhoshkris.medium.com/postgres-with-clojure-and-honeysql-cb666a28d803>

¹¹ [honeysql.helpers — honeysql 1.0.461](https://cljdoc.org/d/honeysql/honeysql/1.0.461/api/honeysql.helpers)

<https://cljdoc.org/d/honeysql/honeysql/1.0.461/api/honeysql.helpers>