

# 父-子 系文

父-子 系文 在上 似于 [nested model](#)：允 将一个 象 体和 外一个 象 体 起来。而 型的主要区 是：在 [nested objects](#) 文 中，所有 象都是在同一个文 中，而在父-子 系文 中，父 象和子 象都是完全独立的文 。

父-子 系的主要作用是允 把一个 type 的文 和 外一个 type 的文 起来， 成一 多的 系：一个父文 可以 多个子文 。与 [nested objects](#) 相比，父-子 系的主要 有：

- 更新父文 ，不会重新索引子文 。
- 建，修改或 除子文 ，不会影 父文 或其他子文 。 一点在 景下尤其有用：子文 数量 多，并且子文 建和修改的 率高 。
- 子文 可以作 搜索 果独立返回。

Elasticsearch 了一个父文 和子文 的映射 系，得益于 个映射，父-子文 操作非常快。但是 个映射也 父-子文 系有个限制条件：父文 和其所有子文 ，都必须 要存 在同一个分片中。

父-子文 ID映射存 在 [\[docvalues\]](#) 中。当映射完全在内存中 ， [\[docvalues\]](#) 提供 映射的快速 理能力， 一方面当映射非常大 ，可以通 溢出到磁 提供足 的 展能力

## 父-子 系文 映射

建立父-子文 映射 系 只需要指定某一个文 type 是 一个文 type 的父 。 系可以在如下 个 点 置：1) 建索引 ；2) 在子文 type 建之前更新父文 的 mapping。

例 明，有一个公司在多个城市有分公司，并且 一个分公司下面都有很多 工。有 的需求：按照分公司、 工的 度去搜索，并且把 工和他 工作的分公司 系起来。 需求，用嵌套模型是无法 的。当然，如果使用 [application-side-joins](#) 或者 [data denormalization](#) 也是可以 的，但是 了演示的目的，在 里我 使用父-子文 。

我 需要告 Elasticsearch，在 建 工 [employee](#) 文 type ，指定分公司 [branch](#) 的文 type 其父 。

```
PUT /company
{
  "mappings": {
    "branch": {},
    "employee": {
      "_parent": {
        "type": "branch" ①
      }
    }
  }
}
```

① [employee](#) 文 是 [branch](#) 文 的子文 。

# 建父子文 索引

父文 建索引与 普通文 建索引没有区 。父文 并不需要知道它有些子文 。

```
POST /company/branch/_bulk
{ "index": { "_id": "london" } }
{ "name": "London Westminster", "city": "London", "country": "UK" }
{ "index": { "_id": "liverpool" } }
{ "name": "Liverpool Central", "city": "Liverpool", "country": "UK" }
{ "index": { "_id": "paris" } }
{ "name": "Champs Élysées", "city": "Paris", "country": "France" }
```

建子文 ，用 必 要通 `parent` 参数来指定 子文 的父文 ID：

```
PUT /company/employee/1?parent=london ①
{
  "name": "Alice Smith",
  "dob": "1970-10-24",
  "hobby": "hiking"
}
```

① 当前 `employee` 文 的父文 ID 是 `london`。

父文 ID 有个作用：建了父文 和子文 之 的 系，并且保 了父文 和子文 都在同一个分片上。

在 [\[routing-value\]](#) 中，我 解 了 Elasticsearch 如何通 路由 来决定 文 属于一个分片，路由 文 的 `_id`。分片路由的 算公式如下：

```
shard = hash(routing) % number_of_primary_shards
```

如果指定了父文 的 ID，那 就会使用父文 的 ID 行路由，而不会使用当前文 `_id`。也就是，如果父文 和子文 都使用相同的 行路由，那 父文 和子文 都会 定分布在同一个分片上。

在 行 文的 求 需要指定父文 的 ID，文 求包括：通 `GET` 求 取一个子文 ；建、更新或 除一个子文 。而 行搜索 求 是不需要指定父文 的ID，是因 搜索 求是向一个索引中的所有分片 起 求，而 文 的操作是只会向存 文 的分片 送 求。因此，如果操作 个子文 不指定父文 的ID，那 很有可能会把 求 送到 的分片上。

父文 的ID 在 `bulk` API 中指定

```
POST /company/employee/_bulk
{ "index": { "_id": 2, "parent": "london" }}
{ "name": "Mark Thomas", "dob": "1982-05-16", "hobby": "diving" }
{ "index": { "_id": 3, "parent": "liverpool" }}
{ "name": "Barry Smith", "dob": "1979-04-01", "hobby": "hiking" }
{ "index": { "_id": 4, "parent": "paris" }}
{ "name": "Adrien Grand", "dob": "1987-05-11", "hobby": "horses" }
```

## WARNING

如果想要改 一个子文 的 `parent` , 通 更新 个子文 是不 的, 因 新的父文 有可能在 外一个分片上。因此, 必 要先把子文 除, 然后再重新索引 个子文 。

## 通 子文 父文

`has_child` 的 和 可以通 子文 的内容来 父文 。例如, 我 根据如下 , 可 出所有80后 工所在的分公司:

```
GET /company/branch/_search
{
  "query": {
    "has_child": {
      "type": "employee",
      "query": {
        "range": {
          "dob": {
            "gte": "1980-01-01"
          }
        }
      }
    }
  }
}
```

似于 `nested query` , `has_child` 可以匹配多个子文 , 并且 一个子文 的 分都不同。但是由于 一个子文 都 有 分, 些 分如何 成父文 的 得分取决于 `score_mode` 个参数。参数有多 取 策略: `none` , 会忽略子文 的 分, 并且会 父文 分 置 `1.0` ; 除此以外 可以 置成 `avg`、`min`、`max` 和 `sum` 。

下面的 将会同 返回 `london` 和 `liverpool` , 不 由于 `Alice Smith` 要比 `Barry Smith` 更加匹配 条件, 因此 `london` 会得到一个更高的 分。

```
GET /company/branch/_search
{
  "query": {
    "has_child": {
      "type": "employee",
      "score_mode": "max",
      "query": {
        "match": {
          "name": "Alice Smith"
        }
      }
    }
  }
}
```

#### TIP

`score_mode` 的 `none`，会显著地比其模式要快，是因为 Elasticsearch 不需要计算一个子文档的分。只有当真正需要心分果，才需要 `source_mode`，例如 `avg`、`min`、`max` 或 `sum`。

## min\_children 和 max\_children

`has_child` 的 `type` 和 `query` 都可以接受一个参数：`min_children` 和 `max_children`。使用一个参数，只有当子文档数量在指定范围内，才会返回父文档。

如下只会返回至少有 2 个雇员的分公司：

```
GET /company/branch/_search
{
  "query": {
    "has_child": {
      "type": "employee",
      "min_children": 2, ①
      "query": {
        "match_all": {}
      }
    }
  }
}
```

① 至少有 2 个雇员的分公司才会符合条件。

有 `min_children` 和 `max_children` 参数的 `has_child` 或 `has_parent`，和允许父文档的 `has_child` 的性能非常接近。

## has\_child Filter

`has_child` 和 `in` 在行机制上类似，区别是 `has_child` 不支持 `source_mode` 参数。`has_child` 用于内容——如内部的一个 `filtered`——和其他行类似：包含或者排除，但没有行分。

`has_child` 的结果如果没有被缓存，但是 `has_child` 内部的方法用于通常的缓存。

## 通 父文 子文

虽然 `nested` 只能返回最底层的文档，但是父文档和子文档本身是彼此独立并且可被单独的。我使用 `has_child` 语句可以基于子文档来过滤父文档，使用 `has_parent` 语句可以基于父文档来过滤子文档。

`has_parent` 和 `has_child` 非常相似，下面的查询将会返回所有在 UK 工作的雇员：

```
GET /company/employee/_search
{
  "query": {
    "has_parent": {
      "type": "branch", ①
      "query": {
        "match": {
          "country": "UK"
        }
      }
    }
  }
}
```

① 返回父文档 `type` 是 `branch` 的所有子文档

`has_parent` 也支持 `score_mode` 参数，但是该参数只支持 `none`（`None`）和 `score`。每个子文档都只有一个父文档，因此这里不存在将多个文档分到一个的情况，`score_mode` 的取值 `score` 和 `none`。

## 不分文档的 has\_parent

当 `has_parent` 用于非分模式（比如 `filter` 语句），`score_mode` 参数就不再起作用了。因此分模式只是简单地包含或排除文档，没有分，那么 `score_mode` 参数也就没有意义了。

## 子文 聚合

在父-子文档中支持子文档聚合，一点和 [\[nested-aggregation\]](#) 类似。但是，对于父文档的聚合是不支持的（和 `reverse_nested` 类似）。

我 通 下面的例子来演示按照国家 度 看最受雇 迎的 余 好：

```
GET /company/branch/_search
{
  "size" : 0,
  "aggs": {
    "country": {
      "terms": { ①
        "field": "country"
      },
      "aggs": {
        "employees": {
          "children": { ②
            "type": "employee"
          },
          "aggs": {
            "hobby": {
              "terms": { ③
                "field": "hobby"
              }
            }
          }
        }
      }
    }
  }
}
```

① **country** 是 **branch** 文 的一个字段。

② 子文 聚合 通 **employee** type 的子文 将其父文 聚合在一起。

③ **hobby** 是 **employee** 子文 的一个字段。

## 祖 与 系

父子 系可以延展到更多代 系，比如生活中 与祖 的 系 ； 唯一的要求是 足 些 系的文 必 在同一个分片上被索引。

我 把上一个例子中的 **country** 型 定 **branch** 型的父 ：

```

PUT /company
{
  "mappings": {
    "country": {},
    "branch": {
      "_parent": {
        "type": "country" ①
      }
    },
    "employee": {
      "_parent": {
        "type": "branch" ②
      }
    }
  }
}

```

① **branch** 是 **country** 的子 。

② **employee** 是 **branch** 的子 。

**country** 和 **branch** 之 是一 父子 系，所以我 的 **操作** 与之前保持一致：

```

POST /company/country/_bulk
{ "index": { "_id": "uk" } }
{ "name": "UK" }
{ "index": { "_id": "france" } }
{ "name": "France" }

POST /company/branch/_bulk
{ "index": { "_id": "london", "parent": "uk" } }
{ "name": "London Westmintster" }
{ "index": { "_id": "liverpool", "parent": "uk" } }
{ "name": "Liverpool Central" }
{ "index": { "_id": "paris", "parent": "france" } }
{ "name": "Champs Élysées" }

```

**parent** ID 使得 一个 **branch** 文 被路由到与其父文 **country** 相同的分片上 行操作。然而，当我使用相同的方法来操作 **employee** 个 文 ，会 生什 ？

```

PUT /company/employee/1?parent=london
{
  "name": "Alice Smith",
  "dob": "1970-10-24",
  "hobby": "hiking"
}

```

**employee** 文 的路由依 其父文 ID `london` ；也就是 `<code>london</code>` ；但是

`london` 文的路由却依 *其本身的* 父文 ID ；也就是 `uk` 。此情况下，文很有可能最和父、祖文不在同一分片上，致不足祖和文必在同一个分片上被索引的要求。

解决方案是添加一个外的 `routing` 参数，将其置祖的文 ID ，以此来保三代文路由到同一个分片上。索引求如下所示：

```
PUT /company/employee/1?parent=london&routing=uk ①
{
  "name": "Alice Smith",
  "dob": "1970-10-24",
  "hobby": "hiking"
}
```

① `routing` 的会取代 `parent` 的作路由。

`parent` 参数的然可以 `employee` 文与其父文的系，但是 `routing` 参数保文被存到其父和祖的分片上。`routing` 在所有的文求中都要添加。

合多代文行和聚合是可行的，只需要一代代的行定即可。例如，我要到喜足的雇者的城市，此需要合 `country` 和 `branch`，以及 `branch` 和 `employee`：

```
GET /company/country/_search
{
  "query": {
    "has_child": {
      "type": "branch",
      "query": {
        "has_child": {
          "type": "employee",
          "query": {
            "match": {
              "hobby": "hiking"
            }
          }
        }
      }
    }
  }
}
```

## 使用中的一些建

当文索引性能比性能重要的候，父子系是非常有用的，但是它也是有巨大代的。其速度会比同等的嵌套慢5到10倍！



## 全局序号和延迟

父子系使用了[全局序号](#)来加速文档的合并。不管父子系映射是否使用了内存存储或基于硬盘的 doc values，当索引更改，全局序号要重建。

一个分片中父文档越多，那全局序号的重建就需要更多的时间。父子系更适合于父文档少、子文档多的情况。

全局序号一般情况下是延迟重建的：在refresh后的第一个父子系会触发全局序号的重建。而一个重建会导致使用感受到明显的延迟。可以使用[全局序号加载器](#)来将全局序号重建的延迟由query阶段移到refresh阶段，配置如下：

```
PUT /company
{
  "mappings": {
    "branch": {},
    "employee": {
      "_parent": {
        "type": "branch",
        "fielddata": {
          "loading": "eager_global_ordinals" ①
        }
      }
    }
  }
}
```

① 在一个新的段可搜索前，`_parent`字段的全局序号会被重建。

当父文档多，全局序号的重建会消耗很多时间。此可以通过增加[refresh\\_interval](#)来减少refresh的次数，延迟全局序号的有效时间，也很大程度上减小了全局序号秒重建的cpu消耗。

## 多代使用和

多代文档的合并（看[祖与系](#)）然看起来很吸引人，但必考虑如下的代价：

- 合并越多，性能越差。
- 一代的父文档都要将其字符串类型的[\\_id](#)字段存储在内存中，会占用大量内存。

当考虑父子系是否适合有系模型，考虑下面些建议：

- 尽量少地使用父子系，在子文档多于父文档使用。
- 避免在一个分片中使用多个父子系查询。
- 在[has\\_child](#)中使用filter上下文，或者设置[score\\_mode](#)为none来避免算文档得分。
- 保持父IDs尽量短，以便在doc values中更好地存储，被索引占用更少的内存。

最重要的是：先考虑下我之前提到的其他方式来达到父子系的效果。