



优化 PostgreSQL 查询性能

AWS 规范性指导



AWS 规范性指导: 优化 PostgreSQL 查询性能

Copyright © 2025 Amazon Web Services, Inc. and/or its affiliates. All rights reserved.

Amazon 的商标和商业外观不得用于任何非 Amazon 的商品或服务，也不得以任何可能引起客户混淆、贬低或诋毁 Amazon 的方式使用。所有非 Amazon 拥有的其他商标均为各自所有者的财产，这些所有者可能附属于 Amazon、与 Amazon 有关联或由 Amazon 赞助，也可能不是如此。

Table of Contents

简介	1
查询性能调整的用例	1
解释计划	2
解释声明	2
使用“解释分析”	2
如何阅读 EXPLAIN 查询计划	2
.....	4
排序规则	13
数据类型不匹配	16
SELECT 中的函数调用	18
存在或存在	19
子查询或 CTE	22
常见问题解答	25
什么是解释？	25
什么是“解释分析”？	25
PostgreSQL 中的排序规则是什么？	26
什么是 CTE？	26
PostgreSQL 中的函数有哪些类别？	26
.....	27
贡献者	28
文档历史记录	29
术语表	30
#	30
A	30
B	33
C	34
D	37
E	40
F	42
G	43
H	44
我	45
L	47
M	48

O	52
P	54
Q	56
R	57
S	59
T	62
U	63
V	64
W	64
Z	65
.....	lxvi

优化 PostgreSQL 查询性能

亚马逊 Web Services ([贡献者](#))

2024 年 4 月 ([文档历史记录](#))

PostgreSQL 是一个开源对象关系数据库系统，功能强大、灵活且可靠。有很多方法可以优化 PostgreSQL 查询的性能。优化查询的过程取决于用例。了解当前的查询计划可以帮助您识别和了解任何问题并进行必要的更改。有时，您可能需要分析表以使数据库统计信息保持最新。PostgreSQL 优化器将使用这些统计数据来更快地运行查询。本指南重点介绍提高 PostgreSQL 查询性能的最佳实践。

本指南假设您已有适用于 PostgreSQL 的亚马逊关系数据库服务 (Amazon RDS) 或与 Amazon Aurora PostgreSQL 兼容的数据库实例。

查询性能调整的用例

本指南涵盖五个用例，并附有说明和示例：

- 排序规则
- 数据类型不匹配
- SELECT 语句中的函数调用
- IN 或 EXISTS
- 子查询或公用表表达式 (CTE)

每个用例都提供了初始运行计划、如何分析计划以确定问题以及解决方案的详细信息。实施这些用例通常可以缩短查询的响应时间，减少服务器的负载，并提高整体系统效率。这些改进可以带来更好的用户体验和更高的系统可靠性。

EXPLAIN 查询计划

PostgreSQL 提供了EXPLAINEXPLAIN ANALYZE和选项，用于返回查询计划，其中包含有关如何运行查询的详细信息。

解释声明

该EXPLAIN语句返回 PostgreSQL 规划器为给定语句生成的查询计划。查询计划显示以下内容：

- 如何扫描语句中涉及的表（例如，通过索引扫描或顺序扫描）
- 如何连接多个表（例如，哈希联接、合并联接或嵌套循环联接）

在提高查询性能时，了解计划至关重要。了解计划后，您可以专注于查询花费时间过长的地方，并采取措施缩短时间。

使用“解释分析”

在 PostgreSQL 中EXPLAIN，只会为给定的语句生成计划。如果添加ANALYZE关键字，EXPLAIN将返回计划，运行查询，并显示每个步骤的实际运行时间和行数。这对于分析查询性能是必不可少的。

Important

使用时EXPLAIN ANALYZE，请小心INSERTUPDATE、和DELETE。

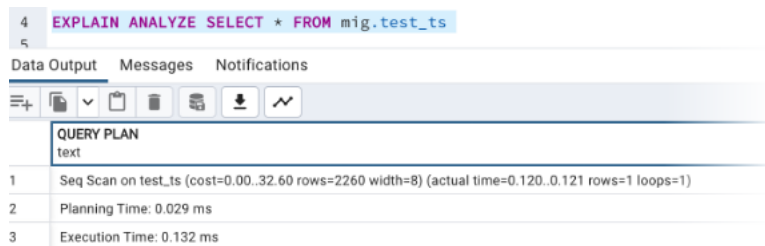
如何阅读 EXPLAIN 查询计划

PostgreSQL 查询计划是由多个节点组成的树状结构。EXPLAIN查询计划显示了数据库引擎用于运行查询的步骤。查询计划提供以下信息：

- 执行的操作类型，例如顺序扫描、索引扫描或嵌套循环联接。
- 一个标签，例如Seq ScanIndex Scan、或Nested Loop，用于描述正在执行的操作。
- 查询正在处理的表或索引的名称。
- 成本和行列，其中包含有关以任意计算单位计算的估计成本和处理的行数的信息。
- 应用于操作的任何过滤器的筛选where条件，例如条件。

- 步骤的直观表示，每个操作都显示为节点和连接操作的箭头。操作顺序从左到右显示，较早的操作将输入到以后的操作中。

以下屏幕截图显示了顺序扫描的查询计划。



The screenshot shows a PostgreSQL query editor with the query `EXPLAIN ANALYZE SELECT * FROM mig.test_ts`. Below the query, the 'Data Output' tab is active, displaying the 'QUERY PLAN' section. The plan consists of three steps:

Step	Operation
1	Seq Scan on test_ts (cost=0.00..32.60 rows=2260 width=8) (actual time=0.120..0.121 rows=1 loops=1)
2	Planning Time: 0.029 ms
3	Execution Time: 0.132 ms

成本估算(`cost=0.00..32.60 rows=2260 width=8`)意味着 PostgreSQL 预计查询将需要 32.60 个计算单位才能返回结果。

该`0.00`值是该节点可以开始工作的成本（在本例中为查询的启动时间）。该`rows`值是顺序扫描将返回的估计行数。该`width`值是返回行的估计大小（以字节为单位）。

由于示例显示的是`ANALYZE`选项`EXPLAIN`，因此查询已运行，并捕获了计时信息。结果(`actual time=0.120..0.121 rows=1 loops=1`)意味着以下内容：

- 顺序扫描运行了一次（该`loops`值）。
- 扫描返回了一行。
- 实际时间为 0.12 毫秒。

调整查询的用例

本指南涵盖了以下调整查询性能的用例：

- 排序规则
- 数据类型不匹配
- SELECT语句中的函数调用
- IN 或 EXISTS
- 子查询或公用表表达式 (CTE)

要测试这些查询性能用例的性能调整，请使用您现有的数据库和本指南提供的示例数据。该示例使用虚构的 XX 航空公司的数据。要准备示例数据，请运行以下示例代码：

```
--Creating required tables along with data.

--Creating user and schema
create user perf_user;
create schema perf_user AUTHORIZATION perf_user;
set search_path to perf_user;

--Table1:

CREATE TABLE IF NOT EXISTS perf_user.rnr_expiry_date
(
    airline_iata_code character(2) COLLATE pg_catalog."default",
    pnr_number character varying(15) COLLATE pg_catalog."default" NOT NULL,
    calculated_pnr_expiry_date timestamp(0) without time zone,
    row_num bigint,
    arc_expiry_date timestamp(0) without time zone,
    status character varying(10) COLLATE pg_catalog."default"
);

insert into perf_user.rnr_expiry_date
select 'XX' , upper(substring(concat(md5(random()::text), md5(random()::text)), 0,
7)), '2023-01-01 00:00:00', generate_series(1,100000), '2023-02-02 00:00:00' ,null;

CREATE INDEX rnr_expiry_date_idx1 ON perf_user.rnr_expiry_date (row_num ASC NULLS
LAST);
```

```

CREATE INDEX rnr_expiry_date_idx2 ON perf_user.rnr_expiry_date (airline_iata_code
    COLLATE pg_catalog."default" ASC NULLS LAST, pnr_number COLLATE pg_catalog."default"
    ASC NULLS LAST);

CREATE INDEX rnr_expiry_date_idx3 ON perf_user.rnr_expiry_date (pnr_number ASC NULLS
    LAST);

vacuum analyze perf_user.rnr_expiry_date;

-----
--Table2:

CREATE TABLE IF NOT EXISTS perf_user.rnr_segment_pax
(
    airline_iata_code character varying(6) COLLATE pg_catalog."default" NOT NULL,
    pnr_number character varying(15) COLLATE pg_catalog."default" NOT NULL,
    segment_pax_id numeric(25,0) NOT NULL,
    oandd_id numeric(25,0) NOT NULL,
    segment_id numeric(25,0) NOT NULL,
    cabin_class character varying(15) COLLATE pg_catalog."default",
    pax_id numeric(25,0) NOT NULL,
    ticket_number character varying(25) COLLATE pg_catalog."default",
    ticket_type character varying(10) COLLATE pg_catalog."default",
    archive_status smallint NOT NULL DEFAULT (0)::smallint,
    certificate_number character varying(100) COLLATE pg_catalog."default",
    loyalty_number character varying(25) COLLATE pg_catalog."default",
    arc_expiry_date timestamp(0) without time zone,
    CONSTRAINT rnr_segment_pax_pk PRIMARY KEY (airline_iata_code, pnr_number,
    segment_id, pax_id),
    CONSTRAINT rnr_segment_pax_ck1 CHECK (ticket_type::text = ANY (ARRAY['E'::character
    varying::text, 'A'::character varying::text, 'C'::character varying::text,
    'M'::character varying::text, 'I'::character varying::text]))
);

insert into perf_user.rnr_segment_pax (airline_iata_code, pnr_number, segment_pax_id,
    oandd_id, segment_id, pax_id, ticket_type, arc_expiry_date )
select 'XX',upper(substring(concat(md5(random()::text), md5(random()::text)), 0, 7)),
generate_series(1,10000000),generate_series(1,10000000),
generate_series(1,10000000),generate_series(1,10000000),'A','2023-01-01 00:00:00';

insert into perf_user.rnr_segment_pax (airline_iata_code, pnr_number, segment_pax_id,
    oandd_id, segment_id, pax_id, ticket_type, arc_expiry_date )
select 'XX',upper(substring(concat(md5(random()::text), md5(random()::text)), 0, 7)),

```

```

generate_series(10000001,20000000),generate_series(10000001,20000000),
generate_series(10000001,20000000),generate_series(10000001,20000000),'I','2023-01-01
00:00:00';

insert into perf_user.rnr_segment_pax (airline_iata_code, pnr_number, segment_pax_id,
oandd_id, segment_id, pax_id, ticket_type, arc_expiry_date)
select 'XX',upper(substring(concat(md5(random()::text), md5(random()::text)), 0, 7)),
generate_series(20000001,30000000),generate_series(20000001,30000000),
generate_series(20000001,30000000),generate_series(20000001,30000000),'E','2023-01-01
00:00:00';

insert into perf_user.rnr_segment_pax (airline_iata_code, pnr_number, segment_pax_id,
oandd_id, segment_id, pax_id, ticket_type, arc_expiry_date)
select 'XX',upper(substring(concat(md5(random()::text), md5(random()::text)), 0, 7)),
generate_series(30000001,40000000),generate_series(30000001,40000000),
generate_series(30000001,40000000),generate_series(30000001,40000000),'M','2023-01-01
00:00:00';

CREATE INDEX rnr_segment_pax_idx1
ON perf_user.rnr_segment_pax USING btree
(loyalty_number COLLATE pg_catalog."default" ASC NULLS LAST, airline_iata_code
COLLATE pg_catalog."default" ASC NULLS LAST, arc_expiry_date ASC NULLS LAST);

CREATE INDEX IF NOT EXISTS rnr_segment_pax_pn_idx1
ON perf_user.rnr_segment_pax USING btree
(pnr_number COLLATE pg_catalog."default" ASC NULLS LAST);

CREATE INDEX IF NOT EXISTS rnr_segment_pax_seq_idx1
ON perf_user.rnr_segment_pax USING btree
(segment_id ASC NULLS LAST);

vacuum analyze perf_user.rnr_segment_pax;

-----

--Table3:

CREATE TABLE IF NOT EXISTS perf_user.rnr_segment
(
    airline_iata_code character varying(6) COLLATE pg_catalog."default" NOT NULL,
    pnr_number character varying(15) COLLATE pg_catalog."C" NOT NULL,
    segment_id numeric(25,0) NOT NULL,
    oandd_id numeric(25,0),

```

```

price_id numeric(25,0),
flight_carrier character varying(6) COLLATE pg_catalog."default" ,
flight_number integer ,
flight_suffix character varying(1) COLLATE pg_catalog."default" ,
flight_date_ltc timestamp(0) without time zone ,
airline_company_code character varying(6) COLLATE pg_catalog."default",
bd_airport_code character varying(5) COLLATE pg_catalog."default" ,
off_airport_code character varying(5) COLLATE pg_catalog."default" ,
segment_status character varying(50) COLLATE pg_catalog."default" ,
flight_status character varying(30) COLLATE pg_catalog."default",
flight_type character varying(15) COLLATE pg_catalog."default",
cabin_class character varying(15) COLLATE pg_catalog."default",
arc_expiry_date timestamp(0) without time zone,
oandd_dep_date_ltc timestamp(0) without time zone,
added_time timestamp(6) without time zone,
dep_date_ltc timestamp(0) without time zone ,
arr_date_utc timestamp(0) without time zone,
dep_date_utc timestamp(0) without time zone,
origin character varying(5) COLLATE pg_catalog."default",
destination character varying(5) COLLATE pg_catalog."default",
CONSTRAINT rnr_segment_pk PRIMARY KEY (pnr_number, segment_id, airline_iata_code)
);

insert into perf_user.rnr_segment (airline_iata_code, pnr_number, segment_id,
  FLIGHT_CARRIER, FLIGHT_NUMBER, FLIGHT_SUFFIX, FLIGHT_DATE_LTC)
select 'XX',
upper(substring(concat(md5(random()::text), md5(random()::text)), 0, 7)),
generate_series(1,10000000),'XX',110,'*', '2023-01-01 00:00:00';

insert into perf_user.rnr_segment (airline_iata_code, pnr_number, segment_id,
  FLIGHT_CARRIER, FLIGHT_NUMBER, FLIGHT_SUFFIX, FLIGHT_DATE_LTC)
select 'XX',
upper(substring(concat(md5(random()::text), md5(random()::text)), 0, 7)),
generate_series(10000001,20000000),'XX',120,'*', '2023-01-01 00:00:00';

insert into perf_user.rnr_segment (airline_iata_code, pnr_number, segment_id,
  FLIGHT_CARRIER, FLIGHT_NUMBER, FLIGHT_SUFFIX, FLIGHT_DATE_LTC)
select 'XX',
upper(substring(concat(md5(random()::text), md5(random()::text)), 0, 7)),
generate_series(20000001,30000000),'XX',130,'*', '2023-01-01 00:00:00';

insert into perf_user.rnr_segment (airline_iata_code, pnr_number, segment_id,
  FLIGHT_CARRIER, FLIGHT_NUMBER, FLIGHT_SUFFIX, FLIGHT_DATE_LTC)
select 'XX',

```

```

upper(substring(concat(md5(random()::text), md5(random()::text)), 0, 7)),
generate_series(30000001,40000000),'XX',140,'*', '2023-01-01 00:00:00';

insert into perf_user.rnr_segment (airline_iata_code, pnr_number, segment_id,
    FLIGHT_CARRIER, FLIGHT_NUMBER, FLIGHT_SUFFIX, FLIGHT_DATE_LTC)
select 'XX',
upper(substring(concat(md5(random()::text), md5(random()::text)), 0, 7)),
generate_series(40000001,50000000),'XX',150,'*', '2023-01-01 00:00:00';

insert into perf_user.rnr_segment (airline_iata_code, pnr_number, segment_id,
    FLIGHT_CARRIER, FLIGHT_NUMBER, FLIGHT_SUFFIX, FLIGHT_DATE_LTC)
select 'XX',
upper(substring(concat(md5(random()::text), md5(random()::text)), 0, 7)),
generate_series(50000001,60000000),'XX',160,'*', '2023-01-01 00:00:00';

CREATE INDEX rnr_segment_idx1  ON perf_user.rnr_segment USING btree
    (flight_date_ltc ASC NULLS LAST, bd_airport_code COLLATE pg_catalog."default"
    ASC NULLS LAST, off_airport_code COLLATE pg_catalog."default" ASC NULLS LAST,
    flight_number ASC NULLS LAST, flight_carrier COLLATE pg_catalog."default" ASC NULLS
    LAST, flight_suffix COLLATE pg_catalog."default" ASC NULLS LAST, airline_iata_code
    COLLATE pg_catalog."default" ASC NULLS LAST, arc_expiry_date ASC NULLS LAST);

CREATE INDEX rnr_segment_idx2
    ON perf_user.rnr_segment USING btree
    (dep_date_ltc ASC NULLS LAST, flight_number ASC NULLS LAST, bd_airport_code COLLATE
    pg_catalog."default" ASC NULLS LAST, off_airport_code COLLATE pg_catalog."default" ASC
    NULLS LAST, flight_carrier COLLATE pg_catalog."default" ASC NULLS LAST, flight_suffix
    COLLATE pg_catalog."default" ASC NULLS LAST, arc_expiry_date ASC NULLS LAST);

CREATE INDEX rnr_segment_idx3
    ON perf_user.rnr_segment USING btree
    (pnr_number COLLATE pg_catalog."default" ASC NULLS LAST, arr_date_utc ASC NULLS
    LAST, airline_iata_code COLLATE pg_catalog."default" ASC NULLS LAST, arc_expiry_date
    ASC NULLS LAST);

CREATE INDEX rnr_segment_idx4
    ON perf_user.rnr_segment USING btree
    (dep_date_utc ASC NULLS LAST, added_time ASC NULLS LAST, airline_iata_code COLLATE
    pg_catalog."default" ASC NULLS LAST, arc_expiry_date ASC NULLS LAST);

CREATE INDEX rnr_segment_idx5
    ON perf_user.rnr_segment USING btree

```

```

(origin COLLATE pg_catalog."default" ASC NULLS LAST, destination COLLATE
pg_catalog."default" ASC NULLS LAST, oandd_dep_date_ltc ASC NULLS LAST,
airline_iata_code COLLATE pg_catalog."default" ASC NULLS LAST, arc_expiry_date ASC
NULLS LAST);

CREATE INDEX rnr_segment_idx6
    ON perf_user.rnr_segment USING btree
    (pnr_number COLLATE pg_catalog."default" ASC NULLS LAST, oandd_id ASC NULLS LAST,
segment_id ASC NULLS LAST, airline_iata_code COLLATE pg_catalog."default" ASC NULLS
LAST, arc_expiry_date ASC NULLS LAST);

vacuum analyze perf_user.rnr_segment;

-----

--Table4:

CREATE TABLE IF NOT EXISTS perf_user.rnr_seat_numbers
(
    airline_iata_code character varying(6) COLLATE pg_catalog."default" NOT NULL,
    pnr_number character varying(15) COLLATE pg_catalog."default" NOT NULL,
    segment_id numeric(25,0) NOT NULL,
    pax_id numeric(25,0) NOT NULL,
    seat_id numeric(25,0) NOT NULL,
    bd_airport_code character varying(5) COLLATE pg_catalog."default",
    off_airport_code character varying(5) COLLATE pg_catalog."default",
    seat_number character varying(5) COLLATE pg_catalog."default",
    seat_status character varying(20) COLLATE pg_catalog."default",
    ssr_id character varying(100) COLLATE pg_catalog."default",
    archive_status smallint DEFAULT (0)::smallint,
    seat_alloc_id numeric(25,0),
    archive_date timestamp(0) without time zone,
    seat_attribute_code character varying(201) COLLATE pg_catalog."default",
    channel_code character varying(20) COLLATE pg_catalog."default",
    arc_expiry_date timestamp(0) without time zone,
    CONSTRAINT rnr_seat_numbers_pk PRIMARY KEY (pnr_number, segment_id, pax_id,
seat_id, airline_iata_code)
);

insert into perf_user.rnr_seat_numbers (pnr_number, segment_id, pax_id, seat_id,
airline_iata_code)

```

```

select upper(substring(concat(md5(random())::text), md5(random())::text), 0, 7)),
generate_series(1,10000000),generate_series(1,10000000),generate_series(1,10000000),'XX';

insert into perf_user.rnr_seat_numbers (pnr_number, segment_id, pax_id, seat_id,
    airline_iata_code)
select upper(substring(concat(md5(random())::text), md5(random())::text), 0, 7)),
generate_series(10000001,20000000),generate_series(10000001,20000000),generate_series(10000001,

insert into perf_user.rnr_seat_numbers (pnr_number, segment_id, pax_id, seat_id,
    airline_iata_code)
select upper(substring(concat(md5(random())::text), md5(random())::text), 0, 7)),
generate_series(20000001,30000000),generate_series(20000001,30000000),generate_series(20000001,

insert into perf_user.rnr_seat_numbers (pnr_number, segment_id, pax_id, seat_id,
    airline_iata_code)
select upper(substring(concat(md5(random())::text), md5(random())::text), 0, 7)),
generate_series(30000001,40000000),generate_series(30000001,40000000),generate_series(30000001,

vacuum Analyze perf_user.rnr_seat_numbers;

--Table5:
CREATE TABLE IF NOT EXISTS perf_user.test_veh
(
    test_veh_id bigint NOT NULL,
    oiltype_id bigint,
    vehicle_id character varying(50) COLLATE pg_catalog."default",
    serviceprogram_id character varying(100) COLLATE pg_catalog."default",
    startdate timestamp without time zone,
    enddate timestamp without time zone,
    last_update_dt timestamp without time zone,
    CONSTRAINT test_veh_pkey PRIMARY KEY (test_veh_id),
    CONSTRAINT test_veh_oiltype_id_fkey FOREIGN KEY (oiltype_id)
        REFERENCES perf_user.oiltype (oiltype_id) MATCH SIMPLE
        ON UPDATE NO ACTION
        ON DELETE NO ACTION,
    CONSTRAINT test_veh_oiltype_id_fkey1 FOREIGN KEY (oiltype_id)
        REFERENCES perf_user.oiltype (oiltype_id) MATCH SIMPLE
        ON UPDATE NO ACTION
        ON DELETE NO ACTION
);

CREATE INDEX IF NOT EXISTS test_veh_enddate_ind
    ON perf_user.test_veh USING btree
    (enddate ASC NULLS LAST);

```

```
CREATE INDEX IF NOT EXISTS test_veh_oiltype_id_ind
    ON perf_user.test_veh USING btree
    (oiltype_id ASC NULLS LAST);

--Table6:
CREATE TABLE IF NOT EXISTS perf_user.oiltype
(
    oiltype_id bigint NOT NULL,
    descr character varying(50) COLLATE pg_catalog."default",
    CONSTRAINT oiltype_pkey PRIMARY KEY (oiltype_id)
);

CREATE INDEX IF NOT EXISTS oiltype_oiltyp_in
    ON perf_user.oiltype USING btree
    (oiltype_id ASC NULLS LAST);

--Table7:
CREATE TABLE IF NOT EXISTS perf_user.serviceprogram
(
    serial bigint NOT NULL,
    serviceprogram_id character varying(50) COLLATE pg_catalog."default",
    proname character varying(150) COLLATE pg_catalog."default",
    CONSTRAINT serviceprogram_pkey PRIMARY KEY (serial)
);

CREATE INDEX IF NOT EXISTS proname_id_ind
    ON perf_user.serviceprogram USING btree
    (proname COLLATE pg_catalog."default" ASC NULLS LAST);

CREATE INDEX IF NOT EXISTS serviceprogram_id_ind
    ON perf_user.serviceprogram USING btree
    (serviceprogram_id COLLATE pg_catalog."default" ASC NULLS LAST);

--Table8:
CREATE TABLE IF NOT EXISTS perf_user.vehicleservicehistory
(
    v_id bigint NOT NULL,
    test_veh_id bigint,
    desc_1 character varying(50) COLLATE pg_catalog."default",
    start_date timestamp without time zone,
```

```

        end_date timestamp without time zone,
        CONSTRAINT vehicleservicehistory_pkey PRIMARY KEY (v_id)
    );

CREATE INDEX IF NOT EXISTS veh_end_date_id_ind
    ON perf_user.vehicleservicehistory USING btree
    (end_date ASC NULLS LAST);

CREATE INDEX IF NOT EXISTS veh_ser_ind
    ON perf_user.vehicleservicehistory USING btree
    (test_veh_id ASC NULLS LAST);

CREATE INDEX IF NOT EXISTS vehicleservicehistory_v_id_ind
    ON perf_user.vehicleservicehistory USING btree
    (test_veh_id ASC NULLS LAST);

--Function creation
CREATE OR REPLACE FUNCTION perf_user.return_data()
    RETURNS character varying
    LANGUAGE 'plpgsql'
    COST 100
    VOLATILE PARALLEL UNSAFE
AS $BODY$
BEGIN
    return 'EE9F41' ;
END;
$BODY$;

-----
CREATE TABLE IF NOT EXISTS ITEM_DETAILS
(
    ITEMID INTEGER,
    ORDID INTEGER,
    ITEMNAME CHARACTER VARYING(200)
);

CREATE TABLE IF NOT EXISTS ORDER_DETAILS
(
    ORDID INTEGER,
    ORDNAME CHARACTER VARYING(200),
    ORDEREDPLACE CHARACTER VARYING(55)
);

CREATE TABLE IF NOT EXISTS PAYMENT_DETAILS

```

```
(
    PAYID INTEGER,
    ORDID INTEGER,
    PAYPLACE CHARACTER VARYING(55)
);
```

用例 1 — 排序规则

在数据库中，归类是一组用于确定如何对数据进行排序和比较的规则。归类通常应用于如何以不同的语言对文本数据进行排序，以便在文本值之间进行比较。不同的语言有不同的字符集和顺序。使用排序规则，您可以使用定义正确字符序列的规则对给定语言的字符数据进行排序。您也可以指定：

- 区分大小写
- 重音标记
- 假名角色类型
- 符号或标点符号的使用
- 字符宽度
- 单词排序

如果联接列使用不同的排序规则，可能会影响性能。以下示例查询使用三个表，联接列的排序规则不同。

表名	列名称
rn_r_segment	pnr_number character varying(15) COLLATE pg_catalog."C" NOT NULL
rn_r_segment_pax	pnr_number character varying(15) COLLATE pg_catalog."default" NOT NULL
rn_r_seat_numbers	pnr_number character varying(15) COLLATE pg_catalog."default" NOT NULL

```
EXPLAIN ANALYZE SELECT
```

```

A.PNR_NUMBER,
A.PAX_ID,
A.SEGMENT_ID,
B.OANDD_ID,
C.SEAT_ID,
C.BD_AIRPORT_CODE,
C.OFF_AIRPORT_CODE,
C.SEAT_NUMBER ,
B.CABIN_CLASS ,
A.SEGMENT_PAX_ID,
C.SEAT_ALLOC_ID,
C.SSR_ID,
C.SEAT_ATTRIBUTE_CODE
from
RNR_SEGMENT_PAX A,
RNR_SEGMENT B,
RNR_SEAT_NUMBERS C
where
B.AIRLINE_IATA_CODE = 'XX'
and B.FLIGHT_CARRIER = 'XX'
and B.FLIGHT_NUMBER = 140
and B.FLIGHT_SUFFIX = '*'
and B.FLIGHT_DATE_LTC = TO_DATE('01-JAN-2023', 'DD-MON-YYYY')
and A.AIRLINE_IATA_CODE = B.AIRLINE_IATA_CODE
and A.PNR_NUMBER = B.PNR_NUMBER
and A.SEGMENT_ID = B.SEGMENT_ID
and C.AIRLINE_IATA_CODE = B.AIRLINE_IATA_CODE
and C.PNR_NUMBER = B.PNR_NUMBER
and C.SEGMENT_ID = B.SEGMENT_ID
and A.PAX_ID = C.PAX_ID
and B.PNR_NUMBER in ('9F1588','E37DE0','04E82B','813D11','BFF10F');

```

上一个查询的查询计划对表使用序列扫描，即使该`rn_r_seat_numbers`表在联接的列上具有适当的索引。计划器没有使用索引扫描，因为这些联接的列使用了不同的排序规则：

```

Nested Loop (cost=1112.14..927363.51 rows=1 width=833) (actual time=5395.367..5397.253
rows=0 loops=1)
  Join Filter: (((b.pnr_number)::text = (a.pnr_number)::text) AND (b.segment_id =
a.segment_id))
    -> Gather (cost=1111.58..670766.48 rows=1 width=843) (actual
time=5395.367..5397.251 rows=0 loops=1)
      Workers Planned: 2
      Workers Launched: 2

```

```

-> Hash Join (cost=111.58..669766.38 rows=1 width=843) (actual
time=5388.992..5388.993 rows=0 loops=3)
    Hash Cond: (((c.pnr_number)::text = (b.pnr_number)::text) AND
(c.segment_id = b.segment_id))
    -> Parallel Seq Scan on rnr_seat_numbers c (cost=0.00..582154.96
rows=16666637 width=760) (actual time=0.008..2963.019 rows=13333333 loops=3)
        Filter: ((airline_iata_code)::text = 'XX'::text)
    -> Hash (cost=111.52..111.52 rows=4 width=86) (actual time=0.121..0.121
rows=2 loops=3)
        Buckets: 1024 Batches: 1 Memory Usage: 9kB
    -> Index Scan using rnr_segment_pk on rnr_segment b
(cost=0.56..111.52 rows=4 width=86) (actual time=0.082..0.116 rows=2 loops=3)
        Index Cond: (((pnr_number)::text = ANY
('{9F1588,E37DE0,04E82B,813D11,BFF10F}'::text[])) AND ((airline_iata_code)::text =
'XX'::text))
        Filter: (((flight_carrier)::text = 'XX'::text) AND
(flight_number = 140) AND ((flight_suffix)::text = '*'::text) AND (flight_date_ltc =
to_date('01-JAN-2023'::text, 'DD-MON-YYYY'::text)))
        Rows Removed by Filter: 20
    -> Index Scan using rnr_segment_pax_pk on rnr_segment_pax a (cost=0.56..256597.02
rows=1 width=28) (never executed)
        Index Cond: (((airline_iata_code)::text = 'XX'::text) AND (segment_id =
c.segment_id) AND (pax_id = c.pax_id))
        Filter: ((c.pnr_number)::text = (pnr_number)::text)
Planning Time: 0.982 ms
Execution Time: 5397.314 ms

```

要将表列排序规则从"C"语言更改为 PostgreSQL 提供的默认排序规则，请运行以下alter语句，然后分析表：

```

alter table rnr_segment alter column pnr_number type character varying(15) COLLATE
pg_catalog."default";

Analyze rnr_segment;

```

查询计划现在使用索引扫描，运行时间缩短了。

```

Nested Loop (cost=1.69..146.63 rows=1 width=833) (actual time=0.155..0.155 rows=0
loops=1)
    -> Nested Loop (cost=1.13..145.89 rows=1 width=111) (actual time=0.154..0.155
rows=0 loops=1)
        -> Index Scan using rnr_segment_pk on rnr_segment b (cost=0.56..111.51 rows=4
width=86) (actual time=0.048..0.097 rows=2 loops=1)

```

```
Index Cond: (((pnr_number)::text = ANY
('{9F1588,E37DE0,04E82B,813D11,BFF10F}'::text[])) AND ((airline_iata_code)::text =
'XX'::text))
Filter: (((flight_carrier)::text = 'XX'::text) AND (flight_number =
140) AND ((flight_suffix)::text = '*'::text) AND (flight_date_ltc = to_date('01-
JAN-2023'::text, 'DD-MON-YYYY'::text)))
Rows Removed by Filter: 20
-> Index Scan using rnr_segment_pax_pk on rnr_segment_pax a (cost=0.56..8.58
rows=1 width=28) (actual time=0.027..0.027 rows=0 loops=2)
Index Cond: (((airline_iata_code)::text = 'XX'::text) AND
((pnr_number)::text = (b.pnr_number)::text) AND (segment_id = b.segment_id))
-> Index Scan using rnr_seat_numbers_pk on rnr_seat_numbers c (cost=0.56..0.72
rows=1 width=760) (never executed)
Index Cond: (((pnr_number)::text = (a.pnr_number)::text) AND (segment_id =
a.segment_id) AND (pax_id = a.pax_id) AND ((airline_iata_code)::text = 'XX'::text))
Planning Time: 1.432 ms
Execution Time: 0.207 ms
```

用例 2 — 数据类型不匹配

根据数据选择正确的数据类型有助于在存储大小和性能之间取得最佳平衡。

以下示例查询使用该pnr_number列联接两个表。该pnr_number列在不同的表中具有不同的数据类型。

表名	列名和数据类型
perf_user.rnr_segment_pax	pnr_number character varying(6)
perf_user.rnr_expiry_date	pnr_number character(2)

```
EXPLAIN ANALYZE UPDATE perf_user.RNR_SEGMENT_PAX x SET ARC_EXPIRY_DATE =
y.ARC_EXPIRY_DATE
FROM (SELECT AIRLINE_IATA_CODE, PNR_NUMBER, ARC_EXPIRY_DATE, 0+row_num ROW_NUM
FROM perf_user.RNR_EXPIRY_DATE
WHERE airline_iata_code = 'XX'
AND row_num BETWEEN (1*5000)+0 AND (1+1)*5000) y
WHERE x.airline_iata_code = y.airline_iata_code
AND x.PNR_NUMBER =y.PNR_NUMBER;
```

```

-----
Update on rnr_segment_pax x (cost=290.97..1104986.32 rows=15515 width=460) (actual
time=14574.118..14574.120 rows=0 loops=1)
  -> Hash Join (cost=290.97..1104986.32 rows=15515 width=460) (actual
time=16.967..14101.983 rows=11953 loops=1)
    Hash Cond: ((x.pnr_number)::text = (rnr_expiry_date.pnr_number)::text)
    -> Seq Scan on rnr_segment_pax x (cost=0.00..954539.00 rows=40000320
width=446) (actual time=0.011..9702.989 rows=40000000 loops=1)
      Filter: ((airline_iata_code)::bpchar = 'XX'::bpchar)
    -> Hash (cost=225.37..225.37 rows=5248 width=24) (actual time=16.540..16.541
rows=5001 loops=1)
      Buckets: 8192 Batches: 1 Memory Usage: 338kB
      -> Index Scan using rnr_expiry_date_idx1 on rnr_expiry_date
(cost=0.29..225.37 rows=5248 width=24) (actual time=3.102..15.331 rows=5001 loops=1)
        Index Cond: ((row_num >= 5000) AND (row_num <= 10000))
        Filter: (airline_iata_code = 'XX'::bpchar)
Planning Time: 4.445 ms
Execution Time: 14574.322 ms

```

运行时EXPLAIN ANALYZE，即使联接中使用的列具有索引，规划器也会使用序列扫描rnr_segment_pax而不是索引扫描。计划器没有使用索引扫描，因为联接中使用的列长度不同。

更改表列以保持联接条件中涉及的两个表的数据类型相同，然后分析表：

```

alter table perf_user.rnr_expiry_date alter column airline_iata_code type character
varying(6) ;

analyze perf_user.rnr_expiry_date;

```

现在，在联接条件中使用的两列上，表的长度相同。

再次运行 EXPLAIN ANALYZE。规划器执行索引扫描，这显著提高了查询性能。

```

Update on rnr_segment_pax x (cost=0.86..59733.09 rows=14637 width=460) (actual
time=416.653..416.654 rows=0 loops=1)
  -> Nested Loop (cost=0.86..59733.09 rows=14637 width=460) (actual
time=0.103..91.106 rows=11953 loops=1)
    -> Index Scan using rnr_expiry_date_idx1 on rnr_expiry_date
(cost=0.29..212.69 rows=4951 width=24) (actual time=0.025..3.023 rows=5001 loops=1)
      Index Cond: ((row_num >= 5000) AND (row_num <= 10000))
      Filter: ((airline_iata_code)::text = 'XX'::text)

```

```
-> Index Scan using rnr_segment_pax_pk on rnr_segment_pax x (cost=0.56..11.99
rows=3 width=446) (actual time=0.014..0.016 rows=2 loops=5001)
      Index Cond: (((airline_iata_code)::text = 'XX'::text) AND
      ((pnr_number)::text = (rnr_expiry_date.pnr_number)::text))
Planning Time: 0.310 ms
Execution Time: 416.696 ms
```

用例 3 — SELECT 语句中的函数调用

在子where句中调用函数会降低查询性能，而VOLATILE在调用该函数时不使用select关键字：

```
Select * from tab_name where FieldName = FunctionName(parameters);
```

如果在调用函数时使用该select语句，则会运行索引扫描：

```
Select * from tab_name where FieldName = ( select FunctionName(parameters) );
```

该pnr_number字段在rnr_expiry_date表中有一个索引。比较where子句中的值时使用索引。

```
explain analyze select * from perf_user.rnr_expiry_date where pnr_number= 'EE9F41';

"Index Scan using rnr_expiry_date_idx3 on rnr_expiry_date (cost=0.29..8.31 rows=1
width=72) (actual time=0.020..0.021 rows=1 loops=1)"
"  Index Cond: ((pnr_number)::text = 'EE9F41'::text)"
"Planning Time: 0.063 ms"
"Execution Time: 0.038 ms"
```

当调用不带select关键字的函数时，即使该字段上有可用的索引，也会执行顺序扫描。

```
explain analyze select * from perf_user.rnr_expiry_date where pnr_number=
perf_user.return_data();

"Seq Scan on rnr_expiry_date (cost=0.00..27084.00 rows=1 width=72) (actual
time=0.112..135.917 rows=1 loops=1)"
"  Filter: ((pnr_number)::text = (perf_user.return_data())::text)"
"  Rows Removed by Filter: 99999"
"Planning Time: 0.053 ms"
"Execution Time: 136.803 ms"
```

使用select关键字调用函数时会执行索引扫描。

```
explain analyze select * from perf_user.rnr_expiry_date where pnr_number= (select
perf_user.return_data() );

"Index Scan using rnr_expiry_date_idx3 on rnr_expiry_date (cost=0.55..8.57 rows=1
width=72) (actual time=0.058..0.061 rows=1 loops=1)"
"  Index Cond: ((pnr_number)::text = ($0)::text)"
"  InitPlan 1 (returns $0)"
"    -> Result (cost=0.00..0.26 rows=1 width=32) (actual time=0.021..0.022 rows=1
loops=1)"
"Planning Time: 0.147 ms"
"Execution Time: 0.111 ms"
```

用例 4 — 存在或存在

如果查询有IN或NOT IN运算符，我们建议您查看查询计划以确认使用的索引是否正确。如果未使用正确的索引，并且查询性能花费的时间超过预期，请尝试使用EXISTS或NOT EXISTS条件重写查询。

考虑以下示例，它使用NOT IN：

```
EXPLAIN ANALYZE SELECT
  TEST_VEH.TEST_VEH_ID,
  TEST_VEH.VEHICLE_ID,
  TEST_VEH.SERVICEPROGRAM_ID,
  TEST_VEH.STARTDATE,
  TEST_VEH.ENDDATE,
  TEST_VEH.OILTYPE_ID
FROM PERF_USER.TEST_VEH TEST_VEH
JOIN PERF_USER.OILTYPE OT ON OT.OILTYPE_ID =TEST_VEH.OILTYPE_ID
JOIN PERF_USER.SERVICEPROGRAM SP ON SP.SERVICEPROGRAM_ID = TEST_VEH.SERVICEPROGRAM_ID
WHERE SP.PROGNAME = '18FCE8FDAF365BB'
  AND OT.OILTYPE_ID =3
  AND TEST_VEH.ENDDATE IS NOT NULL
  AND TEST_VEH.TEST_VEH_ID NOT IN
      (SELECT TEST_VEH_ID
       FROM PERF_USER.VEHICLESERVICEHISTORY
       WHERE TEST_VEH_ID > 1
      );

-----
"Nested Loop (cost=1009.16..1188860356305.01 rows=1 width=76) (actual
time=37299.891..37347.853 rows=0 loops=1)"
"  -> Gather (cost=1009.16..1188860356303.88 rows=1 width=76) (actual
time=37299.890..37347.849 rows=0 loops=1)"
```

```

"           Workers Planned: 2"
"           Workers Launched: 2"
"           -> Hash Join (cost=9.16..1188860355303.78 rows=1 width=76) (actual
time=37286.742..37286.751 rows=0 loops=3)"
"               Hash Cond: ((test_veh.serviceprogram_id)::text =
(sp.serviceprogram_id)::text)"
"               -> Parallel Index Scan using test_veh_oiltype_id_ind on test_veh
(cost=0.56..1188860351273.04 rows=1072570 width=76) (actual time=37276.290..37276.292
rows=1 loops=3)"
"                   Index Cond: (oiltype_id = 3)"
"                   Filter: ((enddate IS NOT NULL) AND (NOT (SubPlan 1)))"
"                   Rows Removed by Filter: 0"
"                   SubPlan 1"
"                       -> Materialize (cost=0.00..1025071.31 rows=3333332 width=8)
(actual time=0.418..23201.432 rows=25001498 loops=4)"
"                           -> Seq Scan on vehicleservicehistory
(cost=0.00..728195.65 rows=3333332 width=8) (actual time=0.416..13249.975
rows=25001498 loops=4)"
"                               Filter: (test_veh_id > 1)"
"               -> Hash (cost=8.58..8.58 rows=1 width=11) (actual time=9.045..9.046
rows=0 loops=3)"
"                   Buckets: 1024 Batches: 1 Memory Usage: 8kB"
"                   -> Index Scan using progame_id_ind on serviceprogram sp
(cost=0.56..8.58 rows=1 width=11) (actual time=9.043..9.044 rows=0 loops=3)"
"                       Index Cond: ((progame)::text = '18FCE8FDAF365BB'::text)"
"       -> Seq Scan on oiltype ot (cost=0.00..1.12 rows=1 width=8) (never executed)"
"           Filter: (oiltype_id = 3)"
"Planning Time: 37.696 ms"
"Execution Time: 37366.335 ms"

```

该查询需要超过 37 秒 366 毫秒才检索 400 万条记录。

查询计划规定对子查询vehicleservicehistory中使用的表执行序列扫描。序列扫描会生成大量记录。对于子查询中的每条记录，查询都在执行全表扫描，这导致了性能问题。

要避免对子查询进行序列扫描，请重写子查询以使用与关联的子查询。NOT EXISTS相关的子查询将使用索引扫描和减少的表扫描次数：

```

EXPLAIN ANALYZE SELECT
    TEST_VEH.TEST_VEH_ID,
    TEST_VEH.VEHICLE_ID,
    TEST_VEH.SERVICEPROGRAM_ID,
    TEST_VEH.STARTDATE,

```

```

    TEST_VEH.ENDDATE,
    TEST_VEH.OILTYPE_ID
FROM PERF_USER.TEST_VEH TEST_VEH
JOIN PERF_USER.OILTYPE OT ON OT.OILTYPE_ID =TEST_VEH.OILTYPE_ID
JOIN PERF_USER.SERVICEPROGRAM SP ON SP.SERVICEPROGRAM_ID = TEST_VEH.SERVICEPROGRAM_ID
WHERE SP.PROGNAME = '18FCE8FDAF365BB'
      AND OT.OILTYPE_ID =3
      AND TEST_VEH.ENDDATE IS NOT NULL
      AND NOT EXISTS
          (SELECT TEST_VEH_ID
           FROM PERF_USER.VEHICLESERVICEHISTORY
           WHERE
            TEST_VEH.TEST_VEH_ID=VEHICLESERVICEHISTORY.TEST_VEH_ID
            AND TEST_VEH_ID > 1
          );
-----
"Nested Loop Anti Join (cost=1009.03..936146.10 rows=1 width=76) (actual
time=12.693..12.810 rows=0 loops=1)"
"  -> Nested Loop (cost=1008.59..936141.78 rows=1 width=76) (actual
time=12.692..12.809 rows=0 loops=1)"
"    -> Gather (cost=1008.59..936140.64 rows=1 width=76) (actual
time=12.691..12.807 rows=0 loops=1)"
"      Workers Planned: 2"
"      Workers Launched: 2"
"    -> Hash Join (cost=8.59..935140.54 rows=1 width=76) (actual
time=0.773..0.774 rows=0 loops=3)"
"      Hash Cond: ((test_veh.serviceprogram_id)::text =
(sp.serviceprogram_id)::text)"
"    -> Parallel Seq Scan on test_veh (cost=0.00..927087.67
rows=2145139 width=76) (actual time=0.672..0.672 rows=1 loops=3)"
"      Filter: ((enddate IS NOT NULL) AND (oiltype_id = 3))"
"      Rows Removed by Filter: 7"
"    -> Hash (cost=8.58..8.58 rows=1 width=11) (actual
time=0.040..0.040 rows=0 loops=3)"
"      Buckets: 1024 Batches: 1 Memory Usage: 8kB"
"    -> Index Scan using progname_id_ind on serviceprogram sp
(cost=0.56..8.58 rows=1 width=11) (actual time=0.039..0.040 rows=0 loops=3)"
"      Index Cond: ((progname)::text =
'18FCE8FDAF365BB'::text)"
"    -> Seq Scan on oiltype ot (cost=0.00..1.12 rows=1 width=8) (never executed)"
"      Filter: (oiltype_id = 3)"
"  -> Index Only Scan using veh_ser_ind on vehicleservicehistory (cost=0.44..4.32
rows=1 width=8) (never executed)"
"    Index Cond: ((test_veh_id = test_veh.test_veh_id) AND (test_veh_id > 1))"

```

```
"           Heap Fetches: 0"
"Planning Time: 11.115 ms"
"Execution Time: 12.871 ms"
```

修改后，查询处理了 400 万条记录所需的时间不到 13 毫秒

根据修改后的查询的查询计划，`vehicleservicehistory`可以对表进行索引扫描。使用索引扫描可以降低成本和受影响的行数。这样，您就可以缩短查询的运行时间并提高其性能。

用例 5 — 子查询或 CTE

公用表表达式 (CTE) 有助于将大型查询分解为较小的查询。这使得整个查询更易于维护。

子查询联接被 CTE 联接所取代，后者更具可读性，因为查询是在 CTE 部分中命名和分隔的。当查询大小增加并且查询变得更难维护时，这特别有用。此外，还实现了 PostgreSQL 中的 CTE 结果。如果您在多个地方调用 CTE，则实际的查询定义将只运行一次。结果将存储在内存中。您可以将其用于任何必须在同一个查询中的多个位置使用的复杂逻辑。将该逻辑放入 CTE 中，然后多次调用 CTE。

例如，某客户正在使用内联应用程序查询，查询中包含许多子查询。子查询按应用程序发送的输入参数值进行过滤。

```
EXPLAIN ANALYZE
SELECT * FROM
ORDER_DETAILS A
WHERE A.ORDID IN (SELECT ORDID FROM PAYMENT_DETAILS)
AND A.ORDID IN (SELECT ORDID FROM ITEM_DETAILS )
AND A.ORDID = 1000000;
```

```
"Nested Loop Semi Join (cost=3000.00..194258.21 rows=5 width=74) (actual
time=201.605..747.945 rows=5 loops=1)"
"  -> Nested Loop Semi Join (cost=2000.00..135040.47 rows=5 width=74) (actual
time=146.016..666.779 rows=5 loops=1)"
"      -> Gather (cost=1000.00..78580.31 rows=5 width=74) (actual
time=58.893..463.570 rows=5 loops=1)"
"          Workers Planned: 2"
"          Workers Launched: 2"
"      -> Parallel Seq Scan on order_details a (cost=0.00..77579.81 rows=2
width=74) (actual time=165.627..549.702 rows=2 loops=3)"
"          Filter: (ordid = 1000000)"
"          Rows Removed by Filter: 1666665"
"      -> Materialize (cost=1000.00..56460.07 rows=3 width=4) (actual
time=17.424..40.638 rows=1 loops=5)"
```

```

"          -> Gather (cost=1000.00..56460.06 rows=3 width=4) (actual
time=87.113..203.178 rows=1 loops=1)"
"              Workers Planned: 2"
"              Workers Launched: 2"
"          -> Parallel Seq Scan on payment_details (cost=0.00..55459.76
rows=1 width=4) (actual time=174.431..423.792 rows=1 loops=3)"
"              Filter: (ordid = 1000000)"
"              Rows Removed by Filter: 1333002"
"  -> Materialize (cost=1000.00..59217.64 rows=4 width=4) (actual time=11.117..16.231
rows=1 loops=5)"
"      -> Gather (cost=1000.00..59217.62 rows=4 width=4) (actual
time=55.581..81.148 rows=1 loops=1)"
"          Workers Planned: 2"
"          Workers Launched: 2"
"      -> Parallel Seq Scan on item_details (cost=0.00..58217.22 rows=2
width=4) (actual time=287.030..411.004 rows=1 loops=3)"
"          Filter: (ordid = 1000000)"
"          Rows Removed by Filter: 1333080"
"Planning Time: 0.266 ms"
"Execution Time: 747.986 ms"

```

在使用 CTE 修改子查询并添加筛选器以便仅检索必需的行集之后，查询性能得到改善。

```

EXPLAIN ANALYZE
WITH PAYMENT AS
(
  SELECT * FROM PAYMENT_DETAILS WHERE  ORDID = 1000000
),
ITEM AS
(SELECT * FROM ITEM_DETAILS  WHERE  ORDID = 1000000)
SELECT * FROM
ORDER_DETAILS A JOIN PAYMENT B
ON A.ORDID=B.ORDID
JOIN ITEM C ON B.ORDID=C.ORDID

```

```

"Nested Loop (cost=3000.00..194258.91 rows=60 width=166) (actual time=586.410..732.918
rows=80 loops=1)"
"  -> Nested Loop (cost=2000.00..115677.83 rows=12 width=92) (actual
time=456.760..457.083 rows=16 loops=1)"
"      -> Gather (cost=1000.00..59217.62 rows=4 width=48) (actual
time=153.802..154.060 rows=4 loops=1)"
"          Workers Planned: 2"

```

```

"           Workers Launched: 2"
"           -> Parallel Seq Scan on item_details (cost=0.00..58217.22 rows=2
width=48) (actual time=85.417..249.045 rows=1 loops=3)"
"           Filter: (ordid = 1000000)"
"           Rows Removed by Filter: 1333332"
"           -> Materialize (cost=1000.00..56460.07 rows=3 width=44) (actual
time=75.738..75.753 rows=4 loops=4)"
"           -> Gather (cost=1000.00..56460.06 rows=3 width=44) (actual
time=302.947..303.005 rows=4 loops=1)"
"           Workers Planned: 2"
"           Workers Launched: 2"
"           -> Parallel Seq Scan on payment_details (cost=0.00..55459.76
rows=1 width=44) (actual time=184.609..294.784 rows=1 loops=3)"
"           Filter: (ordid = 1000000)"
"           Rows Removed by Filter: 1333332"
"           -> Materialize (cost=1000.00..78580.34 rows=5 width=74) (actual time=8.103..17.238
rows=5 loops=16)"
"           -> Gather (cost=1000.00..78580.31 rows=5 width=74) (actual
time=129.641..275.795 rows=5 loops=1)"
"           Workers Planned: 2"
"           Workers Launched: 2"
"           -> Parallel Seq Scan on order_details a (cost=0.00..77579.81 rows=2
width=74) (actual time=78.556..268.994 rows=2 loops=3)"
"           Filter: (ordid = 1000000)"
"           Rows Removed by Filter: 1666665"
"Planning Time: 0.108 ms"
"Execution Time: 732.953 ms"

```

这些是从示例数据中得出的观测结果。当你在庞大的数据集上运行查询时，性能差异会很大。

常见问题解答

查找有关调整查询性能的常见问题的答案。

什么是解释？

EXPLAIN是您在 PostgreSQL 查询 (SELECT、`INSERT`、`DELETE`) 前面添加的关键字，用于生成查询计划。PostgreSQL 查询计划详细说明了数据库打算如何运行查询。该计划包括有关表扫描顺序、索引使用和联接的信息。

使用查询计划来识别潜在的瓶颈、优化查询并提高整体性能。查看查询计划时，请考虑以下因素：

- 表格访问方法
- 加入方法
- 筛选条件
- 排序操作
- 索引使用情况
- 并行
- 统计数据
- 成本估算
- 从每个步骤中检索到的行
- 数据分布

[有关 EXPLAIN 的更多信息，请参阅 PostgreSQL 文档。](#)

什么是“解释分析”？

当您在查询前置 EXPLAIN ANALYZE 并运行查询时，PostgreSQL 会运行查询并返回查询计划和运行时统计信息。实际运行时间、每个步骤中处理的行以及其他相关信息与查询计划一起显示。在生产数据库 EXPLAIN ANALYZE 上使用时应谨慎行事，因为运行查询可能会影响分析期间的数据库性能。

有关 EXPLAIN [ANALYZE](#) 的更多信息，请参阅 PostgreSQL 文档。

PostgreSQL 中的排序规则是什么？

在 PostgreSQL 中，排序规则是一组用于确定如何比较和排序字符串的规则。考虑到特定语言的规则和转换，归类定义了比较中考虑字符的顺序。

有关[排序规则](#)的更多信息，请参阅 PostgreSQL 文档。

什么是 CTE ？

在 PostgreSQL 数据库中，公用表表达式 (CTE) 是您可以引用的命名临时结果集。CTE 提供了一种通过将复杂逻辑分解为更小的命名单元来创建更具可读性和模块化的 SQL 查询的方法。

有关[CTE](#)的更多信息，请参阅 PostgreSQL 文档。

PostgreSQL 中的函数有哪些类别？

每个 PostgreSQL 函数都有波动率分类，可能性VOLATILE为STABLE、或：IMMUTABLE

- V OLATILE — VOLATILE 函数可以做任何事情，包括修改数据库。它可以在使用相同参数的连续调用中返回不同的结果。优化器对此类函数的行为不做任何假设。使用 volatile 函数的查询将在需要其值的每一行重新评估该函数。
- S@@@ TA BLE — STABLE 函数无法修改数据库。如果单个语句中所有行的参数相同，则可以保证返回相同的结果。使用此分类时，优化器可以将函数的多个调用优化为单个调用。特别是，在索引扫描条件下使用包含此类函数的表达式是安全的。（由于索引扫描只会计算一次比较值，而不是每行计算一次，因此在索引扫描条件下使用VOLATILE函数是无效的。）
- IMMUTAB LE — IMMUTABLE 函数无法修改数据库，并且在给定相同参数的情况下，可以保证永远返回相同的结果。使用此分类时，当查询使用常量参数调用函数时，优化器可以预先评估该函数。例如，SELECT ... WHERE x = 2 + 2可以将诸如之类的查询简化为SELECT ... WHERE x = 4，因为整数加法运算符底层的函数已被标记IMMUTABLE。

VOLATILE如果CREATE FUNCTION命令未指定类别，则为默认值。有关[函数类型](#)的更多信息，请参阅 PostgreSQL 文档。

资源

参考

- [解释一下](#)
- [使用“解释”](#)
- [排序规则 Support](#)
- [WITH 查询 \(公用表表达式 \)](#)

指南

- [维护 Amazon RDS 和 Amazon Aurora 中的 PostgreSQL 数据库以避免性能问题](#)
- [调整亚马逊 RDS 和亚马逊 Aurora 中的 PostgreSQL 参数](#)

贡献者

本文档的贡献者包括：

- Tirumala Dasari，首席顾问 — 数据库，AWS
- Veeranjanyulu Grandhi，首席顾问 — 数据库，AWS
- Vamsikrishna Jammula，顾问 — 数据库，AWS
- Srinivas Potlachervoo，数据库高级首席顾问，AWS
- Naga Srinivas Reddy Ravulapati，顾问 — 数据库，AWS

文档历史记录

下表介绍了本指南的一些重要更改。如果您希望收到有关未来更新的通知，可以订阅 [RSS 源](#)。

变更	说明	日期
初次发布	—	2024 年 4 月 23 日

AWS 规范性指导词汇表

以下是 AWS 规范性指导提供的策略、指南和模式中的常用术语。若要推荐词条，请使用术语表末尾的提供反馈链接。

数字

7 R

将应用程序迁移到云中的 7 种常见迁移策略。这些策略以 Gartner 于 2011 年确定的 5 R 为基础，包括以下内容：

- 重构/重新架构 - 充分利用云原生功能来提高敏捷性、性能和可扩展性，以迁移应用程序并修改其架构。这通常涉及到移植操作系统和数据库。示例：将您的本地 Oracle 数据库迁移到兼容 Amazon Aurora PostgreSQL 的版本。
- 更换平台 - 将应用程序迁移到云中，并进行一定程度的优化，以利用云功能。示例：在中将您的本地 Oracle 数据库迁移到适用于 Oracle 的亚马逊关系数据库服务 (Amazon RDS) AWS Cloud。
- 重新购买 - 转换到其他产品，通常是从传统许可转向 SaaS 模式。示例：将您的客户关系管理 (CRM) 系统迁移到 Salesforce.com。
- 更换主机 (直接迁移) - 将应用程序迁移到云中，无需进行任何更改即可利用云功能。示例：在中的 EC2 实例上将您的本地 Oracle 数据库迁移到 Oracle AWS Cloud。
- 重新定位 (虚拟机监控器级直接迁移)：将基础设施迁移到云中，无需购买新硬件、重写应用程序或修改现有操作。您可以将服务器从本地平台迁移到同一平台的云服务。示例：将 Microsoft Hyper-V 应用程序迁移到 AWS。
- 保留 (重访) - 将应用程序保留在源环境中。其中可能包括需要进行重大重构的应用程序，并且您希望将工作推迟到以后，以及您希望保留的遗留应用程序，因为迁移它们没有商业上的理由。
- 停用 - 停用或删除源环境中不再需要的应用程序。

A

ABAC

请参阅[基于属性的访问控制](#)。

抽象服务

参见[托管服务](#)。

ACID

参见[原子性、一致性、隔离性、持久性](#)。

主动-主动迁移

一种数据库迁移方法，在这种方法中，源数据库和目标数据库保持同步（通过使用双向复制工具或双写操作），两个数据库都在迁移期间处理来自连接应用程序的事务。这种方法支持小批量、可控的迁移，而不需要一次性割接。与[主动-被动迁移](#)相比，它更灵活，但需要更多的工作。

主动-被动迁移

一种数据库迁移方法，在这种方法中，源数据库和目标数据库保持同步，但在将数据复制到目标数据库时，只有源数据库处理来自连接应用程序的事务。目标数据库在迁移期间不接受任何事务。

聚合函数

一个 SQL 函数，它对一组行进行操作并计算该组的单个返回值。聚合函数的示例包括SUM和MAX。

AI

参见[人工智能](#)。

AI Ops

参见[人工智能操作](#)。

匿名化

永久删除数据集中个人信息的过程。匿名化可以帮助保护个人隐私。匿名化数据不再被视为个人数据。

反模式

一种用于解决反复出现的问题的常用解决方案，而在这类问题中，此解决方案适得其反、无效或不如替代方案有效。

应用程序控制

一种安全方法，仅允许使用经批准的应用程序，以帮助保护系统免受恶意软件的侵害。

应用程序组合

有关组织使用的每个应用程序的详细信息的集合，包括构建和维护该应用程序的成本及其业务价值。这些信息是[产品组合发现和分析过程](#)的关键，有助于识别需要进行迁移、现代化和优化的应用程序并确定其优先级。

人工智能 (AI)

计算机科学领域致力于使用计算技术执行通常与人类相关的认知功能，例如学习、解决问题和识别模式。有关更多信息，请参阅[什么是人工智能？](#)

人工智能操作 (AIOps)

使用机器学习技术解决运营问题、减少运营事故和人为干预以及提高服务质量的过程。有关如何在 AIOps AWS 迁移策略中使用的更多信息，请参阅[操作集成指南](#)。

非对称加密

一种加密算法，使用一对密钥，一个公钥用于加密，一个私钥用于解密。您可以共享公钥，因为它不用于解密，但对私钥的访问应受到严格限制。

原子性、一致性、隔离性、持久性 (ACID)

一组软件属性，即使在出现错误、电源故障或其他问题的情况下，也能保证数据库的数据有效性和操作可靠性。

基于属性的访问权限控制 (ABAC)

根据用户属性 (如部门、工作角色和团队名称) 创建精细访问权限的做法。有关更多信息，请参阅 AWS Identity and Access Management (I [AM](#)) 文档 [AWS中的 AB AC](#)。

权威数据源

存储主要数据版本的位置，被认为是最可靠的信息源。您可以将数据从权威数据源复制到其他位置，以便处理或修改数据，例如对数据进行匿名化、编辑或假名化。

可用区

中的一个不同位置 AWS 区域，不受其他可用区域故障的影响，并向同一区域中的其他可用区提供低成本、低延迟的网络连接。

AWS 云采用框架 (AWS CAF)

该框架包含指导方针和最佳实践 AWS，可帮助组织制定高效且有效的计划，以成功迁移到云端。AWS CAF将指导分为六个重点领域，称为视角：业务、人员、治理、平台、安全和运营。业务、人员和治理角度侧重于业务技能和流程；平台、安全和运营角度侧重于技术技能和流程。例如，人员角度针对的是负责人力资源 (HR)、人员配置职能和人员管理的利益相关者。从这个角度来看，AWS CAF 为人员发展、培训和沟通提供了指导，以帮助组织为成功采用云做好准备。有关更多信息，请参阅[AWS CAF 网站](#)和[AWS CAF 白皮书](#)。

AWS 工作负载资格框架 (AWS WQF)

一种评估数据库迁移工作负载、推荐迁移策略和提供工作估算的工具。AWS WQF 包含在 AWS Schema Conversion Tool (AWS SCT) 中。它用来分析数据库架构和代码对象、应用程序代码、依赖关系和性能特征，并提供评测报告。

B

坏机器人

旨在破坏个人或组织或对其造成伤害的[机器人](#)。

BCP

参见[业务连续性计划](#)。

行为图

一段时间内资源行为和交互的统一交互式视图。您可以使用 Amazon Detective 的行为图来检查失败的登录尝试、可疑的 API 调用和类似的操作。有关更多信息，请参阅 Detective 文档中的[行为图中的数据](#)。

大端序系统

一个先存储最高有效字节的系统。另请参见[字节顺序](#)。

二进制分类

一种预测二进制结果（两个可能的类别之一）的过程。例如，您的 ML 模型可能需要预测诸如“该电子邮件是否为垃圾邮件？”或“这个产品是书还是汽车？”之类的问题

bloom 筛选条件

一种概率性、内存高效的数据结构，用于测试元素是否为集合的成员。

蓝/绿部署

一种部署策略，您可以创建两个独立但完全相同的环境。在一个环境中运行当前的应用程序版本（蓝色），在另一个环境中运行新的应用程序版本（绿色）。此策略可帮助您在影响最小的情况下快速回滚。

自动程序

一种通过互联网运行自动任务并模拟人类活动或互动的软件应用程序。有些机器人是有用或有益的，例如在互联网上索引信息的网络爬虫。其他一些被称为恶意机器人的机器人旨在破坏个人或组织或对其造成伤害。

僵尸网络

被[恶意软件](#)感染并受单方（称为[机器人](#)牧民或机器人操作员）控制的机器人网络。僵尸网络是最著名的扩展机器人及其影响力的机制。

分支

代码存储库的一个包含区域。在存储库中创建的第一个分支是主分支。您可以从现有分支创建新分支，然后在新分支中开发功能或修复错误。为构建功能而创建的分支通常称为功能分支。当功能可以发布时，将功能分支合并回主分支。有关更多信息，请参阅[关于分支](#)（GitHub 文档）。

破碎的玻璃通道

在特殊情况下，通过批准的流程，用户 AWS 账户 可以快速访问他们通常没有访问权限的内容。有关更多信息，请参阅 Well [-Architected](#) 指南中的“[实施破碎玻璃程序](#)”指示 AWS 器。

棕地策略

您环境中的现有基础设施。在为系统架构采用棕地策略时，您需要围绕当前系统和基础设施的限制来设计架构。如果您正在扩展现有基础设施，则可以将棕地策略和[全新](#)策略混合。

缓冲区缓存

存储最常访问的数据的内存区域。

业务能力

企业如何创造价值（例如，销售、客户服务或营销）。微服务架构和开发决策可以由业务能力驱动。有关更多信息，请参阅[在 AWS 上运行容器化微服务](#)白皮书中的[围绕业务能力进行组织](#)部分。

业务连续性计划（BCP）

一项计划，旨在应对大规模迁移等破坏性事件对运营的潜在影响，并使企业能够快速恢复运营。

C

CAF

参见[AWS 云采用框架](#)。

金丝雀部署

向最终用户缓慢而渐进地发布版本。当你有信心时，你可以部署新版本并全部替换当前版本。

CCoE

参见[云卓越中心](#)。

CDC

请参阅[变更数据捕获](#)。

更改数据捕获 (CDC)

跟踪数据来源 (如数据库表) 的更改并记录有关更改的元数据的过程。您可以将 CDC 用于各种目的, 例如审计或复制目标系统中的更改以保持同步。

混沌工程

故意引入故障或破坏性事件来测试系统的弹性。您可以使用 [AWS Fault Injection Service \(AWS FIS\)](#) 来执行实验, 对您的 AWS 工作负载施加压力并评估其响应。

CI/CD

查看[持续集成和持续交付](#)。

分类

一种有助于生成预测的分类流程。分类问题的 ML 模型预测离散值。离散值始终彼此不同。例如, 一个模型可能需要评估图像中是否有汽车。

客户端加密

在目标 AWS 服务 收到数据之前, 对数据进行本地加密。

云卓越中心 (CCoE)

一个多学科团队, 负责推动整个组织的云采用工作, 包括开发云最佳实践、调动资源、制定迁移时间表、领导组织完成大规模转型。有关更多信息, 请参阅 AWS Cloud 企业战略博客上的 [CCoE 帖子](#)。

云计算

通常用于远程数据存储和 IoT 设备管理的云技术。云计算通常与[边缘计算](#)技术相关。

云运营模型

在 IT 组织中, 一种用于构建、完善和优化一个或多个云环境的运营模型。有关更多信息, 请参阅[构建您的云运营模型](#)。

云采用阶段

组织迁移到以下阶段时通常会经历四个阶段 AWS Cloud：

- 项目 - 出于概念验证和学习目的，开展一些与云相关的项目
- 基础 — 进行基础投资以扩大云采用率（例如，创建着陆区、定义 CCo E、建立运营模型）
- 迁移 - 迁移单个应用程序
- 重塑 - 优化产品和服务，在云中创新

Stephen Orban在 AWS Cloud 企业战略博客的博客文章[《云优先之旅和采用阶段》](#)中定义了这些阶段。有关它们与 AWS 迁移策略的关系的信息，请参阅[迁移准备指南](#)。

CMDB

参见[配置管理数据库](#)。

代码存储库

通过版本控制过程存储和更新源代码和其他资产（如文档、示例和脚本）的位置。常见的云存储库包括GitHub或Bitbucket Cloud。每个版本的代码都称为一个分支。在微服务结构中，每个存储库都专门用于一个功能。单个 CI/CD 管道可以使用多个存储库。

冷缓存

一种空的、填充不足或包含过时或不相关数据的缓冲区缓存。这会影响性能，因为数据库实例必须从主内存或磁盘读取，这比从缓冲区缓存读取要慢。

冷数据

很少访问的数据，且通常是历史数据。查询此类数据时，通常可以接受慢速查询。将这些数据转移到性能较低且成本更低的存储层或类别可以降低成本。

计算机视觉 (CV)

[人工智能](#)领域，使用机器学习来分析和提取数字图像和视频等视觉格式的信息。例如，Amazon SageMaker AI 为 CV 提供了图像处理算法。

配置偏差

对于工作负载，配置会从预期状态发生变化。这可能会导致工作负载变得不合规，而且通常是渐进的，不是故意的。

配置管理数据库 (CMDB)

一种存储库，用于存储和管理有关数据库及其 IT 环境的信息，包括硬件和软件组件及其配置。您通常在迁移的产品组合发现和分析阶段使用来自 CMDB 的数据。

合规性包

一系列 AWS Config 规则和补救措施，您可以汇编这些规则和补救措施，以自定义合规性和安全性检查。您可以使用 YAML 模板将一致性包作为单个实体部署在 AWS 账户 和区域或整个组织中。有关更多信息，请参阅 AWS Config 文档中的[一致性包](#)。

持续集成和持续交付 (CI/CD)

自动执行软件发布过程的源代码、构建、测试、暂存和生产阶段的过程。CI/CD is commonly described as a pipeline. CI/CD可以帮助您实现流程自动化、提高生产力、提高代码质量和更快地交付。有关更多信息，请参阅[持续交付的优势](#)。CD 也可以表示持续部署。有关更多信息，请参阅[持续交付与持续部署](#)。

CV

参见[计算机视觉](#)。

D

静态数据

网络中静止的数据，例如存储中的数据。

数据分类

根据网络中数据的关键性和敏感性对其进行识别和分类的过程。它是任何网络安全风险管理策略的关键组成部分，因为它可以帮助您确定对数据的适当保护和保留控制。数据分类是 Well-Architected AWS d Framework 中安全支柱的一个组成部分。有关详细信息，请参阅[数据分类](#)。

数据漂移

生产数据与用来训练机器学习模型的数据之间的有意义差异，或者输入数据随时间推移的有意义变化。数据漂移可能降低机器学习模型预测的整体质量、准确性和公平性。

传输中数据

在网络中主动移动的数据，例如在网络资源之间移动的数据。

数据网格

一种架构框架，可提供分布式、去中心化的数据所有权以及集中式管理和治理。

数据最少化

仅收集并处理绝对必要数据的原则。在中进行数据最小化 AWS Cloud 可以降低隐私风险、成本和分析碳足迹。

数据边界

AWS 环境中的一组预防性防护措施，可帮助确保只有可信身份才能访问来自预期网络的可信资源。有关更多信息，请参阅在[上构建数据边界](#)。AWS

数据预处理

将原始数据转换为 ML 模型易于解析的格式。预处理数据可能意味着删除某些列或行，并处理缺失、不一致或重复的值。

数据溯源

在数据的整个生命周期跟踪其来源和历史的过程，例如数据如何生成、传输和存储。

数据主体

正在收集和处理其数据的人。

数据仓库

一种支持商业智能（例如分析）的数据管理系统。数据仓库通常包含大量历史数据，通常用于查询和分析。

数据库定义语言（DDL）

在数据库中创建或修改表 and 对象结构的语句或命令。

数据库操作语言（DML）

在数据库中修改（插入、更新和删除）信息的语句或命令。

DDL

参见[数据库定义语言](#)。

深度融合

组合多个深度学习模型进行预测。您可以使用深度融合来获得更准确的预测或估算预测中的不确定性。

深度学习

一个 ML 子字段使用多层人工神经网络来识别输入数据和感兴趣的目标变量之间的映射。

defense-in-depth

一种信息安全方法，经过深思熟虑，在整个计算机网络中分层实施一系列安全机制和控制措施，以保护网络及其中数据的机密性、完整性和可用性。当你采用这种策略时 AWS，你会在 AWS

Organizations 结构的不同层面添加多个控件来帮助保护资源。例如，一种 defense-in-depth 方法可以结合多因素身份验证、网络分段和加密。

委托管理员

在中 AWS Organizations，兼容的服务可以注册 AWS 成员帐户来管理组织的帐户并管理该服务的权限。此账户被称为该服务的委托管理员。有关更多信息和兼容服务列表，请参阅 AWS Organizations 文档中[使用 AWS Organizations 的服务](#)。

后

使应用程序、新功能或代码修复在目标环境中可用的过程。部署涉及在代码库中实现更改，然后在应用程序的环境中构建和运行该代码库。

开发环境

参见[环境](#)。

侦测性控制

一种安全控制，在事件发生后进行检测、记录日志和发出警报。这些控制是第二道防线，提醒您注意绕过现有预防性控制的安全事件。有关更多信息，请参阅在 AWS 上实施安全控制中的[侦测性控制](#)。

开发价值流映射 (DVSM)

用于识别对软件开发生命周期中的速度和质量产生不利影响的限制因素并确定其优先级的流程。DVSM 扩展了最初为精益生产实践设计的价值流映射流程。其重点关注在软件开发过程中创造和转移价值所需的步骤和团队。

数字孪生

真实世界系统的虚拟再现，如建筑物、工厂、工业设备或生产线。数字孪生支持预测性维护、远程监控和生产优化。

维度表

在[星型架构](#)中，一种较小的表，其中包含事实表中有关定量数据的数据属性。维度表属性通常是文本字段或行为类似于文本的离散数字。这些属性通常用于查询约束、筛选和结果集标注。

灾难

阻止工作负载或系统在其主要部署位置实现其业务目标的事件。这些事件可能是自然灾害、技术故障或人为操作的结果，例如无意的配置错误或恶意软件攻击。

灾难恢复 (DR)

您用来最大限度地减少[灾难](#)造成的停机时间和数据丢失的策略和流程。有关更多信息，请参阅 Well-Architected Framework AWS work 中的“[工作负载灾难恢复：云端 AWS 恢复](#)”。

DML

参见[数据库操作语言](#)。

领域驱动设计

一种开发复杂软件系统的方法，通过将其组件连接到每个组件所服务的不断发展的领域或核心业务目标。Eric Evans 在其著作领域驱动设计：软件核心复杂性应对之道 (Boston: Addison-Wesley Professional, 2003) 中介绍了这一概念。有关如何将领域驱动设计与 strangler fig 模式结合使用的信息，请参阅[使用容器和 Amazon API Gateway 逐步将原有的 Microsoft ASP.NET \(ASMX \) Web 服务现代化](#)。

DR

参见[灾难恢复](#)。

漂移检测

跟踪与基准配置的偏差。例如，您可以使用 AWS CloudFormation 来[检测系统资源中的偏差](#)，也可以使用 AWS Control Tower 来[检测着陆区中可能影响监管要求合规性的变化](#)。

DVSM

参见[开发价值流映射](#)。

E

EDA

参见[探索性数据分析](#)。

EDI

参见[电子数据交换](#)。

边缘计算

该技术可提高位于 IoT 网络边缘的智能设备的计算能力。与[云计算](#)相比，边缘计算可以减少通信延迟并缩短响应时间。

电子数据交换 (EDI)

组织之间自动交换业务文档。有关更多信息，请参阅[什么是电子数据交换](#)。

加密

一种将人类可读的纯文本数据转换为密文的计算过程。

加密密钥

由加密算法生成的随机位的加密字符串。密钥的长度可能有所不同，而且每个密钥都设计为不可预测且唯一。

字节顺序

字节在计算机内存中的存储顺序。大端序系统先存储最高有效字节。小端序系统先存储最低有效字节。

端点

参见[服务端点](#)。

端点服务

一种可以在虚拟私有云 (VPC) 中托管，与其他用户共享的服务。您可以使用其他 AWS 账户 或 AWS Identity and Access Management (IAM) 委托人创建终端节点服务，AWS PrivateLink 并向其授予权限。这些账户或主体可通过创建接口 VPC 端点来私密地连接到您的端点服务。有关更多信息，请参阅 Amazon Virtual Private Cloud (Amazon VPC) 文档中的[创建端点服务](#)。

企业资源规划 (ERP)

一种自动化和管理企业关键业务流程（例如会计、[MES](#) 和项目管理）的系统。

信封加密

用另一个加密密钥对加密密钥进行加密的过程。有关更多信息，请参阅 AWS Key Management Service (AWS KMS) 文档中的[信封加密](#)。

环境

正在运行的应用程序的实例。以下是云计算中常见的环境类型：

- 开发环境 — 正在运行的应用程序的实例，只有负责维护应用程序的核心团队才能使用。开发环境用于测试更改，然后再将其提升到上层环境。这类环境有时称为测试环境。
- 下层环境 — 应用程序的所有开发环境，比如用于初始构建和测试的环境。

- 生产环境 — 最终用户可以访问的正在运行的应用程序的实例。在 CI/CD 管道中，生产环境是最后一个部署环境。
- 上层环境 — 除核心开发团队以外的用户可以访问的所有环境。这可能包括生产环境、预生产环境和用户验收测试环境。

epic

在敏捷方法学中，有助于组织工作和确定优先级的功能类别。epics 提供了对需求和实施任务的总体描述。例如，AWS CAF 安全史诗包括身份和访问管理、侦探控制、基础设施安全、数据保护和事件响应。有关 AWS 迁移策略中 epics 的更多信息，请参阅[计划实施指南](#)。

ERP

参见[企业资源规划](#)。

探索性数据分析 (EDA)

分析数据集以了解其主要特征的过程。您收集或汇总数据，并进行初步调查，以发现模式、检测异常并检查假定情况。EDA 通过计算汇总统计数据和创建数据可视化得以执行。

F

事实表

[星形架构](#)中的中心表。它存储有关业务运营的定量数据。通常，事实表包含两种类型的列：包含度量的列和包含维度表外键的列。

失败得很快

一种使用频繁和增量测试来缩短开发生命周期的理念。这是敏捷方法的关键部分。

故障隔离边界

在中 AWS Cloud，诸如可用区 AWS 区域、控制平面或数据平面之类的边界，它限制了故障的影响并有助于提高工作负载的弹性。有关更多信息，请参阅[AWS 故障隔离边界](#)。

功能分支

参见[分支](#)。

特征

您用来进行预测的输入数据。例如，在制造环境中，特征可能是定期从生产线捕获的图像。

特征重要性

特征对于模型预测的重要性。这通常表示为数值分数，可以通过各种技术进行计算，例如 Shapley 加法解释 (SHAP) 和积分梯度。有关更多信息，请参阅使用[机器学习模型的可解释性 AWS](#)。

功能转换

为 ML 流程优化数据，包括使用其他来源丰富数据、扩展值或从单个数据字段中提取多组信息。这使得 ML 模型能从数据中获益。例如，如果您将“2021-05-27 00:15:37”日期分解为“2021”、“五月”、“星期四”和“15”，则可以帮助学习与不同数据成分相关的算法学习精细模式。

少量提示

在要求[法学硕士](#)执行类似任务之前，向其提供少量示例，以演示该任务和所需的输出。这种技术是情境学习的应用，模型可以从提示中嵌入的示例 (镜头) 中学习。对于需要特定格式、推理或领域知识的任务，Few-shot 提示可能非常有效。另请参见[零镜头提示](#)。

FGAC

请参阅[精细的访问控制](#)。

精细访问控制 (FGAC)

使用多个条件允许或拒绝访问请求。

快闪迁移

一种数据库迁移方法，它使用连续的数据复制，通过[更改数据捕获](#)在尽可能短的时间内迁移数据，而不是使用分阶段的方法。目标是将停机时间降至最低。

FM

参见[基础模型](#)。

基础模型 (FM)

一个大型深度学习神经网络，一直在广义和未标记数据的大量数据集上进行训练。FMs 能够执行各种各样的一般任务，例如理解语言、生成文本和图像以及用自然语言进行对话。有关更多信息，请参阅[什么是基础模型](#)。

G

生成式人工智能

[人工智能](#)模型的子集，这些模型已经过大量数据训练，可以使用简单的文本提示来创建新的内容和工件，例如图像、视频、文本和音频。有关更多信息，请参阅[什么是生成式 AI](#)。

地理封锁

请参阅[地理限制](#)。

地理限制 (地理阻止)

在 Amazon 中 CloudFront，一种阻止特定国家/地区的用户访问内容分发的选项。您可以使用允许列表或阻止列表来指定已批准和已禁止的国家/地区。有关更多信息，请参阅 CloudFront 文档[中的限制内容的地理分布](#)。

GitFlow 工作流程

一种方法，在这种方法中，下层和上层环境在源代码存储库中使用不同的分支。Gitflow 工作流程被认为是传统的，而[基于主干的工作流程](#)是现代的首选方法。

金色影像

系统或软件的快照，用作部署该系统或软件的新实例的模板。例如，在制造业中，黄金映像可用于在多个设备上配置软件，并有助于提高设备制造运营的速度、可扩展性和生产力。

全新策略

在新环境中缺少现有基础设施。在对系统架构采用全新策略时，您可以选择所有新技术，而不受对现有基础设施 (也称为[棕地](#)) 兼容性的限制。如果您正在扩展现有基础设施，则可以将棕地策略和全新策略混合。

防护机制

一项高级规则，可帮助管理各组织单位的资源、策略和合规性 (OUs)。预防性防护机制会执行策略以确保符合合规性标准。它们是使用服务控制策略和 IAM 权限边界实现的。侦测性防护机制会检测策略违规和合规性问题，并生成警报以进行修复。它们通过使用 AWS Config、Amazon、AWS Security Hub GuardDuty AWS Trusted Advisor、Amazon Inspector 和自定义 AWS Lambda 支票来实现。

H

HA

参见[高可用性](#)。

异构数据库迁移

将源数据库迁移到使用不同数据库引擎的目标数据库 (例如，从 Oracle 迁移到 Amazon Aurora)。异构迁移通常是重新架构工作的一部分，而转换架构可能是一项复杂的任务。[AWS 提供了 AWS SCT](#) 来帮助实现架构转换。

高可用性 (HA)

在遇到挑战或灾难时，工作负载无需干预即可连续运行的能力。HA 系统旨在自动进行故障转移、持续提供良好性能，并以最小的性能影响处理不同负载和故障。

历史数据库现代化

一种用于实现运营技术 (OT) 系统现代化和升级以更好满足制造业需求的方法。历史数据库是一种用于收集和存储工厂中各种来源数据的数据库。

抵制数据

从用于训练[机器学习](#)模型的数据集中扣留的一部分带有标签的历史数据。通过将模型预测与抵制数据进行比较，您可以使用抵制数据来评估模型性能。

同构数据库迁移

将源数据库迁移到共享同一数据库引擎的目标数据库（例如，从 Microsoft SQL Server 迁移到 Amazon RDS for SQL Server）。同构迁移通常是更换主机或更换平台工作的一部分。您可以使用本机数据库实用程序来迁移架构。

热数据

经常访问的数据，例如实时数据或近期的转化数据。这些数据通常需要高性能存储层或存储类别才能提供快速的查询响应。

修补程序

针对生产环境中关键问题的紧急修复。由于其紧迫性，修补程序通常是在典型的 DevOps 发布工作流程之外进行的。

hypercure 周期

割接之后，迁移团队立即管理和监控云中迁移的应用程序以解决任何问题的时间段。通常，这个周期持续 1-4 天。在 hypercure 周期结束时，迁移团队通常会将应用程序的责任移交给云运营团队。

我

laC

参见[基础设施即代码](#)。

基于身份的策略

附加到一个或多个 IAM 委托人的策略，用于定义他们在 AWS Cloud 环境中的权限。

空闲应用程序

90 天内平均 CPU 和内存使用率在 5% 到 20% 之间的应用程序。在迁移项目中，通常会停用这些应用程序或将其保留在本地。

IIoT

参见[工业物联网](#)。

不可变的基础架构

一种为生产工作负载部署新基础架构，而不是更新、修补或修改现有基础架构的模型。[不可变基础架构本质上比可变基础架构更一致、更可靠、更可预测](#)。有关更多信息，请参阅 Well-Architected Framework 中的[使用不可变基础架构 AWS 部署](#)最佳实践。

入站 (入口) VPC

在 AWS 多账户架构中，一种接受、检查和路由来自应用程序外部的网络连接的 VPC。[AWS 安全参考架构](#)建议设置您的网络帐户，包括入站、出站和检查，VPCs 以保护您的应用程序与更广泛的互联网之间的双向接口。

增量迁移

一种割接策略，在这种策略中，您可以将应用程序分成小部分进行迁移，而不是一次性完整割接。例如，您最初可能只将几个微服务或用户迁移到新系统。在确认一切正常后，您可以逐步迁移其他微服务或用户，直到停用遗留系统。这种策略降低了大规模迁移带来的风险。

工业 4.0

该术语由[克劳斯·施瓦布 \(Klaus Schwab \)](#)于2016年推出，指的是通过连接、实时数据、自动化、分析和人工智能/机器学习的进步实现制造流程的现代化。

基础设施

应用程序环境中包含的所有资源和资产。

基础设施即代码 (IaC)

通过一组配置文件预置和管理应用程序基础设施的过程。IaC 旨在帮助您集中管理基础设施、实现资源标准化和快速扩展，使新环境具有可重复性、可靠性和一致性。

工业物联网 (IIoT)

在工业领域使用联网的传感器和设备，例如制造业、能源、汽车、医疗保健、生命科学和农业。有关更多信息，请参阅[制定工业物联网 \(IIoT\) 数字化转型战略](#)。

检查 VPC

在 AWS 多账户架构中，一种集中式 VPC，用于管理对 VPCs（相同或不同 AWS 区域）、互联网和本地网络之间的网络流量的检查。[AWS 安全参考架构](#)建议设置您的网络帐户，包括入站、出站和检查，VPCs 以保护您的应用程序与更广泛的互联网之间的双向接口。

物联网 (IoT)

由带有嵌入式传感器或处理器的连接物理对象组成的网络，这些传感器或处理器通过互联网或本地通信网络与其他设备和系统进行通信。有关更多信息，请参阅[什么是 IoT ?](#)

可解释性

它是机器学习模型的一种特征，描述了人类可以理解模型的预测如何取决于其输入的程度。有关更多信息，请参阅使用[机器学习模型的可解释性 AWS](#)。

IoT

参见[物联网](#)。

IT 信息库 (ITIL)

提供 IT 服务并使这些服务符合业务要求的一套最佳实践。ITIL 是 ITSM 的基础。

IT 服务管理 (ITSM)

为组织设计、实施、管理和支持 IT 服务的相关活动。有关将云运营与 ITSM 工具集成的信息，请参阅[运营集成指南](#)。

ITIL

请参阅[IT 信息库](#)。

ITSM

请参阅[IT 服务管理](#)。

L

基于标签的访问控制 (LBAC)

强制访问控制 (MAC) 的一种实施方式，其中明确为用户和数据本身分配了安全标签值。用户安全标签和数据安全标签之间的交集决定了用户可以看到哪些行和列。

登录区

landing zone 是一个架构精良的多账户 AWS 环境，具有可扩展性和安全性。这是一个起点，您的组织可以从这里放心地在安全和基础设施环境中快速启动和部署工作负载和应用程序。有关登录区的更多信息，请参阅[设置安全且可扩展的多账户 AWS 环境](#)。

大型语言模型 (LLM)

一种基于大量数据进行预训练的深度学习 [AI](#) 模型。法学硕士可以执行多项任务，例如回答问题、总结文档、将文本翻译成其他语言以及完成句子。有关更多信息，请参阅[什么是 LLMs](#)。

大规模迁移

迁移 300 台或更多服务器。

LBAC

请参阅[基于标签的访问控制](#)。

最低权限

授予执行任务所需的最低权限的最佳安全实践。有关更多信息，请参阅 IAM 文档中的[应用最低权限许可](#)。

直接迁移

见 [7 R](#)。

小端序系统

一个先存储最低有效字节的系统。另请参见字[节顺序](#)。

LLM

参见[大型语言模型](#)。

下层环境

参见[环境](#)。

M

机器学习 (ML)

一种使用算法和技术进行模式识别和学习的人工智能。ML 对记录的数据 (例如物联网 (IoT) 数据) 进行分析和学习，以生成基于模式的统计模型。有关更多信息，请参阅[机器学习](#)。

主分支

参见[分支](#)。

恶意软件

旨在危害计算机安全或隐私的软件。恶意软件可能会破坏计算机系统、泄露敏感信息或获得未经授权的访问。恶意软件的示例包括病毒、蠕虫、勒索软件、特洛伊木马、间谍软件和键盘记录器。

托管服务

AWS 服务 它 AWS 运行基础设施层、操作系统和平台，您可以访问端点来存储和检索数据。亚马逊简单存储服务 (Amazon S3) Service 和 Amazon DynamoDB 就是托管服务的示例。这些服务也称为抽象服务。

制造执行系统 (MES)

一种软件系统，用于跟踪、监控、记录和控制将原材料转化为成品的生产过程。

MAP

参见[迁移加速计划](#)。

机制

一个完整的过程，在此过程中，您可以创建工具，推动工具的采用，然后检查结果以进行调整。机制是一种在运行过程中自我增强和改进的循环。有关更多信息，请参阅在 Well-Architect AWS ed 框架中[构建机制](#)。

成员账户

AWS 账户 除属于组织中的管理账户之外的所有账户 AWS Organizations。一个账户一次只能是一个组织的成员。

MES

参见[制造执行系统](#)。

消息队列遥测传输 (MQTT)

[一种基于发布/订阅模式的轻量级 machine-to-machine \(M2M\) 通信协议，适用于资源受限的物联网设备。](#)

微服务

一种小型的独立服务，通过明确的定义进行通信 APIs，通常由小型的独立团队拥有。例如，保险系统可能包括映射到业务能力（如销售或营销）或子域（如购买、理赔或分析）的微服务。微服务

的好处包括敏捷、灵活扩展、易于部署、可重复使用的代码和恢复能力。有关更多信息，请参阅[使用 AWS 无服务器服务集成微服务](#)。

微服务架构

一种使用独立组件构建应用程序的方法，这些组件将每个应用程序进程作为微服务运行。这些微服务使用轻量级通过定义明确的接口进行通信。APIs 该架构中的每个微服务都可以更新、部署和扩展，以满足对应用程序特定功能的需求。有关更多信息，请参阅[在上实现微服务。AWS](#)

迁移加速计划 (MAP)

AWS 该计划提供咨询支持、培训和服务，以帮助组织为迁移到云奠定坚实的运营基础，并帮助抵消迁移的初始成本。MAP 提供了一种以系统的方式执行遗留迁移的迁移方法，以及一套用于自动执行和加速常见迁移场景的工具。

大规模迁移

将大部分应用程序组合分波迁移到云中的过程，在每一波中以更快的速度迁移更多应用程序。本阶段使用从早期阶段获得的最佳实践和经验教训，实施由团队、工具和流程组成的迁移工厂，通过自动化和敏捷交付简化工作负载的迁移。这是 [AWS 迁移策略](#) 的第三阶段。

迁移工厂

跨职能团队，通过自动化、敏捷的方法简化工作负载迁移。迁移工厂团队通常包括运营、业务分析师和所有者、迁移工程师、开发 DevOps 人员和冲刺专业人员。20% 到 50% 的企业应用程序组合由可通过工厂方法优化的重复模式组成。有关更多信息，请参阅本内容集中[有关迁移工厂的讨论](#)和[云迁移工厂](#)指南。

迁移元数据

有关完成迁移所需的应用程序和服务器信息。每种迁移模式都需要一套不同的迁移元数据。迁移元数据的示例包括目标子网、安全组和 AWS 账户。

迁移模式

一种可重复的迁移任务，详细列出了迁移策略、迁移目标以及所使用的迁移应用程序或服务。示例：EC2 使用 AWS 应用程序迁移服务重新托管向 Amazon 的迁移。

迁移组合评测 (MPA)

一种在线工具，可提供信息，用于验证迁移到的业务案例。AWS Cloud MPA 提供了详细的组合评测（服务器规模调整、定价、TCO 比较、迁移成本分析）以及迁移计划（应用程序数据分析和数据收集、应用程序分组、迁移优先级排序和波次规划）。所有 AWS 顾问和 APN 合作伙伴顾问均可免费使用 [MPA 工具](#)（需要登录）。

迁移准备情况评测 (MRA)

使用 AWS CAF 深入了解组织的云就绪状态、确定优势和劣势以及制定行动计划以缩小已发现差距的过程。有关更多信息，请参阅[迁移准备指南](#)。MRA 是 [AWS 迁移策略](#)的第一阶段。

迁移策略

用于将工作负载迁移到的方法 AWS Cloud。有关更多信息，请参阅此词汇表中的 [7 R](#) 条目和[动员组织以加快大规模迁移](#)。

ML

参见[机器学习](#)。

现代化

将过时的（原有的或单体）应用程序及其基础设施转变为云中敏捷、弹性和高度可用的系统，以降低成本、提高效率和利用创新。有关更多信息，请参阅[中的应用程序现代化策略](#)。AWS Cloud

现代化准备情况评估

一种评估方式，有助于确定组织应用程序的现代化准备情况；确定收益、风险和依赖关系；确定组织能够在多大程度上支持这些应用程序的未来状态。评估结果是目标架构的蓝图、详细说明现代化进程发展阶段和里程碑的路线图以及解决已发现差距的行动计划。有关更多信息，请参阅[中的评估应用程序的现代化准备情况](#) AWS Cloud。

单体应用程序（单体式）

作为具有紧密耦合进程的单个服务运行的应用程序。单体应用程序有几个缺点。如果某个应用程序功能的需求激增，则必须扩展整个架构。随着代码库的增长，添加或改进单体应用程序的功能也会变得更加复杂。若要解决这些问题，可以使用微服务架构。有关更多信息，请参阅[将单体分解为微服务](#)。

MPA

参见[迁移组合评估](#)。

MQTT

请参阅[消息队列遥测传输](#)。

多分类器

一种帮助为多个类别生成预测（预测两个以上结果之一）的过程。例如，ML 模型可能会询问“这个产品是书、汽车还是手机？”或“此客户最感兴趣什么类别的产品？”

可变基础架构

一种用于更新和修改现有生产工作负载基础架构的模型。为了提高一致性、可靠性和可预测性，Well-Architect AWS ed Framework 建议使用[不可变基础设施](#)作为最佳实践。

O

OAC

请参阅[源站访问控制](#)。

OAI

参见[源访问身份](#)。

OCM

参见[组织变更管理](#)。

离线迁移

一种迁移方法，在这种方法中，源工作负载会在迁移过程中停止运行。这种方法会延长停机时间，通常用于小型非关键工作负载。

OI

参见[运营集成](#)。

OLA

参见[运营层协议](#)。

在线迁移

一种迁移方法，在这种方法中，源工作负载无需离线即可复制到目标系统。在迁移过程中，连接工作负载的应用程序可以继续运行。这种方法的停机时间为零或最短，通常用于关键生产工作负载。

OPC-UA

参见[开放流程通信-统一架构](#)。

开放流程通信-统一架构 (OPC-UA)

一种用于工业自动化的 machine-to-machine (M2M) 通信协议。OPC-UA 提供了数据加密、身份验证和授权方案的互操作性标准。

运营级别协议 (OLA)

一项协议，阐明了 IT 职能部门承诺相互交付的内容，以支持服务水平协议 (SLA)。

运营准备情况审查 (ORR)

一份问题清单和相关的最佳实践，可帮助您理解、评估、预防或缩小事件和可能的故障的范围。有关更多信息，请参阅 Well-Architecte AWS d Frame [work 中的运营准备情况评估 \(ORR\)](#)。

操作技术 (OT)

与物理环境配合使用以控制工业运营、设备和基础设施的硬件和软件系统。在制造业中，OT 和信息技术 (IT) 系统的集成是[工业 4.0](#) 转型的重点。

运营整合 (OI)

在云中实现运营现代化的过程，包括就绪计划、自动化和集成。有关更多信息，请参阅[运营整合指南](#)。

组织跟踪

由此创建的跟踪 AWS CloudTrail，用于记录组织 AWS 账户 中所有人的所有事件 AWS Organizations。该跟踪是在每个 AWS 账户 中创建的，属于组织的一部分，并跟踪每个账户的活动。有关更多信息，请参阅 CloudTrail文档中的[为组织创建跟踪](#)。

组织变革管理 (OCM)

一个从人员、文化和领导力角度管理重大、颠覆性业务转型的框架。OCM 通过加快变革采用、解决过渡问题以及推动文化和组织变革，帮助组织为新系统和战略做好准备和过渡。在 AWS 迁移策略中，该框架被称为人员加速，因为云采用项目需要变更的速度。有关更多信息，请参阅[OCM 指南](#)。

来源访问控制 (OAC)

在中 CloudFront，一个增强的选项，用于限制访问以保护您的亚马逊简单存储服务 (Amazon S3) 内容。OAC 全部支持所有 S3 存储桶 AWS 区域、使用 AWS KMS (SSE-KMS) 进行服务器端加密，以及对 S3 存储桶的动态PUT和DELETE请求。

来源访问身份 (OAI)

在中 CloudFront，一个用于限制访问权限以保护您的 Amazon S3 内容的选项。当您使用 OAI 时，CloudFront 会创建一个 Amazon S3 可以对其进行身份验证的委托人。经过身份验证的委托人只能通过特定 CloudFront 分配访问 S3 存储桶中的内容。另请参阅[OAC](#)，其中提供了更精细和增强的访问控制。

ORR

参见[运营准备情况审查](#)。

OT

参见[运营技术](#)。

出站 (出口) VPC

在 AWS 多账户架构中，一种处理从应用程序内部启动的网络连接的 VPC。[AWS 安全参考架构](#)建议设置您的网络帐户，包括入站、出站和检查，VPCs 以保护您的应用程序与更广泛的互联网之间的双向接口。

P

权限边界

附加到 IAM 主体的 IAM 管理策略，用于设置用户或角色可以拥有的最大权限。有关更多信息，请参阅 IAM 文档中的[权限边界](#)。

个人身份信息 (PII)

直接查看其他相关数据或与之配对时可用于合理推断个人身份的信息。PII 的示例包括姓名、地址和联系信息。

PII

查看[个人身份信息](#)。

playbook

一套预定义的步骤，用于捕获与迁移相关的工作，例如在云中交付核心运营功能。playbook 可以采用脚本、自动化运行手册的形式，也可以是操作现代化环境所需的流程或步骤的摘要。

PLC

参见[可编程逻辑控制器](#)。

PLM

参见[产品生命周期管理](#)。

policy

一个对象，可以在中定义权限（参见[基于身份的策略](#)）、指定访问条件（参见[基于资源的策略](#)）或定义组织中所有账户的最大权限 AWS Organizations（参见[服务控制策略](#)）。

多语言持久性

根据数据访问模式和其他要求，独立选择微服务的数据存储技术。如果您的微服务采用相同的数据存储技术，它们可能会遇到实现难题或性能不佳。如果微服务使用最适合其需求的数据存储，则可以更轻松地实现微服务，并获得更好的性能和可扩展性。有关更多信息，请参阅[在微服务中实现数据持久性](#)。

组合评测

一个发现、分析和确定应用程序组合优先级以规划迁移的过程。有关更多信息，请参阅[评估迁移准备情况](#)。

谓词

返回true或的查询条件false，通常位于子WHERE句中。

谓词下推

一种数据库查询优化技术，可在传输前筛选查询中的数据。这减少了必须从关系数据库检索和处理的数据量，并提高了查询性能。

预防性控制

一种安全控制，旨在防止事件发生。这些控制是第一道防线，帮助防止未经授权的访问或对网络的意外更改。有关更多信息，请参阅在 AWS 上实施安全控制中的[预防性控制](#)。

主体

中 AWS 可以执行操作和访问资源的实体。此实体通常是 IAM 角色的根用户或用户。AWS 账户有关更多信息，请参阅 IAM 文档中[角色术语和概念](#)中的主体。

通过设计保护隐私

一种在整个开发过程中考虑隐私的系统工程方法。

私有托管区

一个容器，其中包含有关您希望 Amazon Route 53 如何响应针对一个或多个 VPCs 域名及其子域名的 DNS 查询的信息。有关更多信息，请参阅 Route 53 文档中的[私有托管区的使用](#)。

主动控制

一种[安全控制](#)措施，旨在防止部署不合规的资源。这些控件会在资源配置之前对其进行扫描。如果资源与控件不兼容，则不会对其进行配置。有关更多信息，请参阅 AWS Control Tower 文档中的[控制参考指南](#)，并参见在上实施安全[控制中的主动](#)控制 AWS。

产品生命周期管理 (PLM)

在产品的整个生命周期中，从设计、开发和上市，到成长和成熟，再到衰落和移除，对产品进行数据和流程的管理。

生产环境

参见[环境](#)。

可编程逻辑控制器 (PLC)

在制造业中，一种高度可靠、适应性强的计算机，用于监控机器并实现制造过程自动化。

提示链接

使用一个 [LLM](#) 提示的输出作为下一个提示的输入，以生成更好的响应。该技术用于将复杂的任务分解为子任务，或者迭代地完善或扩展初步响应。它有助于提高模型响应的准确性和相关性，并允许获得更精细的个性化结果。

假名化

用占位符值替换数据集中个人标识符的过程。假名化可以帮助保护个人隐私。假名化数据仍被视为个人数据。

publish/subscribe (pub/sub)

一种支持微服务间异步通信的模式，以提高可扩展性和响应能力。例如，在基于微服务的 [MES](#) 中，微服务可以将事件消息发布到其他微服务可以订阅的频道。系统可以在不更改发布服务的情况下添加新的微服务。

Q

查询计划

一系列步骤，例如指令，用于访问 SQL 关系数据库系统中的数据。

查询计划回归

当数据库服务优化程序选择的最佳计划不如数据库环境发生特定变化之前时。这可能是由统计数据、约束、环境设置、查询参数绑定更改和数据库引擎更新造成的。

R

RACI 矩阵

参见 [“负责任、负责、咨询、知情” \(RACI \)](#)。

RAG

请参见[检索增强生成](#)。

勒索软件

一种恶意软件，旨在阻止对计算机系统或数据的访问，直到付款为止。

RASCI 矩阵

参见 [“负责任、负责、咨询、知情” \(RACI \)](#)。

RCAC

请参阅[行和列访问控制](#)。

只读副本

用于只读目的的数据库副本。您可以将查询路由到只读副本，以减轻主数据库的负载。

重新架构师

见 [7 R](#)。

恢复点目标 (RPO)

自上一个数据恢复点以来可接受的最长时间。这决定了从上一个恢复点到服务中断之间可接受的数据丢失情况。

恢复时间目标 (RTO)

服务中断和服务恢复之间可接受的最大延迟。

重构

见 [7 R](#)。

区域

地理区域内的 AWS 资源集合。每一个 AWS 区域 都相互隔离，彼此独立，以提供容错、稳定性和弹性。有关更多信息，请参阅[指定 AWS 区域 您的账户可以使用的账户](#)。

回归

一种预测数值的 ML 技术。例如，要解决“这套房子的售价是多少？”的问题 ML 模型可以使用线性回归模型，根据房屋的已知事实（如建筑面积）来预测房屋的销售价格。

重新托管

见 [7 R](#)。

版本

在部署过程中，推动生产环境变更的行为。

搬迁

见 [7 R](#)。

更换平台

见 [7 R](#)。

回购

见 [7 R](#)。

故障恢复能力

应用程序抵御中断或从中断中恢复的能力。在中规划弹性时，[高可用性](#)和[灾难恢复](#)是常见的考虑因素。AWS Cloud有关更多信息，请参阅[AWS Cloud 弹性](#)。

基于资源的策略

一种附加到资源的策略，例如 AmazonS3 存储桶、端点或加密密钥。此类策略指定了允许哪些主体访问、支持的操作以及必须满足的任何其他条件。

责任、问责、咨询和知情 (RACI) 矩阵

定义参与迁移活动和云运营的所有各方的角色和责任的矩阵。矩阵名称源自矩阵中定义的责任类型：负责 (R)、问责 (A)、咨询 (C) 和知情 (I)。支持 (S) 类型是可选的。如果包括支持，则该矩阵称为 RASCI 矩阵，如果将其排除在外，则称为 RACI 矩阵。

响应性控制

一种安全控制，旨在推动对不良事件或偏离安全基线的情况进行修复。有关更多信息，请参阅在 AWS 上实施安全控制中的[响应性控制](#)。

保留

见 [7 R](#)。

退休

见 [7 R](#)。

检索增强生成 (RAG)

一种[生成式人工智能](#)技术，其中[法学硕士](#)在生成响应之前引用其训练数据源之外的权威数据源。

例如，RAG 模型可以对组织的知识库或自定义数据执行语义搜索。有关更多信息，请参阅[什么是 RAG](#)。

轮换

定期更新[密钥](#)以使攻击者更难访问凭据的过程。

行列访问控制 (RCAC)

使用已定义访问规则的基本、灵活的 SQL 表达式。RCAC 由行权限和列掩码组成。

RPO

参见[恢复点目标](#)。

RTO

参见[恢复时间目标](#)。

运行手册

执行特定任务所需的一套手动或自动程序。它们通常是为了简化重复性操作或高错误率的程序而设计的。

S

SAML 2.0

许多身份提供商 (IdPs) 使用的开放标准。此功能支持联合单点登录 (SSO)，因此用户无需在 IAM 中为组织中的所有人创建用户即可登录 AWS Management Console 或调用 AWS API 操作。有关基于 SAML 2.0 的联合身份验证的更多信息，请参阅 IAM 文档中的[关于基于 SAML 2.0 的联合身份验证](#)。

SCADA

参见[监督控制和数据采集](#)。

SCP

参见[服务控制政策](#)。

secret

在中 AWS Secrets Manager，您以加密形式存储的机密或受限信息，例如密码或用户凭证。它由密钥值及其元数据组成。密钥值可以是二进制、单个字符串或多个字符串。有关更多信息，请参阅 [Secrets Manager 密钥中有什么？](#) 在 Secrets Manager 文档中。

安全性源于设计

一种在整个开发过程中考虑安全性的系统工程方法。

安全控制

一种技术或管理防护机制，可防止、检测或降低威胁行为体利用安全漏洞的能力。安全控制主要有四种类型：[预防性](#)、[侦测](#)、[响应式](#)和[主动式](#)。

安全加固

缩小攻击面，使其更能抵御攻击的过程。这可能包括删除不再需要的资源、实施授予最低权限的最佳安全实践或停用配置文件中不必要的功能等操作。

安全信息和事件管理 (SIEM) 系统

结合了安全信息管理 (SIM) 和安全事件管理 (SEM) 系统的工具和服务。SIEM 系统会收集、监控和分析来自服务器、网络、设备和其他来源的数据，以检测威胁和安全漏洞，并生成警报。

安全响应自动化

一种预定义和编程的操作，旨在自动响应或修复安全事件。这些自动化可作为[侦探](#)或[响应式](#)安全控制措施，帮助您实施 AWS 安全最佳实践。自动响应操作的示例包括修改 VPC 安全组、修补 Amazon EC2 实例或轮换证书。

服务器端加密

在目的地对数据进行加密，由接收方 AWS 服务 进行加密。

服务控制策略 (SCP)

一种策略，用于集中控制组织中所有账户的权限 AWS Organizations。SCPs 定义防护措施或限制管理员可以委托给用户或角色的操作。您可以使用 SCPs 允许列表或拒绝列表来指定允许或禁止哪些服务或操作。有关更多信息，请参阅 AWS Organizations 文档中的[服务控制策略](#)。

服务端点

的入口点的 URL AWS 服务。您可以使用端点，通过编程方式连接到目标服务。有关更多信息，请参阅 AWS 一般参考 中的 [AWS 服务 端点](#)。

服务水平协议 (SLA)

一份协议，阐明了 IT 团队承诺向客户交付的内容，比如服务正常运行时间和性能。

服务级别指示器 (SLI)

对服务性能方面的衡量，例如其错误率、可用性或吞吐量。

服务级别目标 (SLO)

代表服务运行状况的目标指标，由服务[级别指标](#)衡量。

责任共担模式

描述您在云安全与合规方面共同承担 AWS 的责任的模型。AWS 负责云的安全，而您则负责云中的安全。有关更多信息，请参阅[责任共担模式](#)。

SIEM

参见[安全信息和事件管理系统](#)。

单点故障 (SPOF)

应用程序的单个关键组件出现故障，可能会中断系统。

SLA

参见[服务级别协议](#)。

SLI

参见[服务级别指标](#)。

SLO

参见[服务级别目标](#)。

split-and-seed 模型

一种扩展和加速现代化项目的模式。随着新功能和产品发布的定义，核心团队会拆分以创建新的产品团队。这有助于扩展组织的能力和服务，提高开发人员的工作效率，支持快速创新。有关更多信息，请参阅[中的分阶段实现应用程序现代化的方法。AWS Cloud](#)

恶作剧

参见[单点故障](#)。

星型架构

一种数据库组织结构，它使用一个大型事实表来存储交易数据或测量数据，并使用一个或多个较小的维度表来存储数据属性。此结构专为在[数据仓库](#)中使用或用于商业智能目的而设计。

strangler fig 模式

一种通过逐步重写和替换系统功能直至可以停用原有的系统来实现单体系统现代化的方法。这种模式用无花果藤作为类比，这种藤蔓成长为一棵树，最终战胜并取代了宿主。该模式是由 [Martin Fowler](#) 提出的，作为重写单体系统时管理风险的一种方法。有关如何应用此模式的示例，请参阅[使用容器和 Amazon API Gateway 逐步将原有的 Microsoft ASP.NET \(ASMX \) Web 服务现代化](#)。

子网

您的 VPC 内的一个 IP 地址范围。子网必须位于单个可用区中。

监控和数据采集 (SCADA)

在制造业中，一种使用硬件和软件来监控有形资产和生产操作的系统。

对称加密

一种加密算法，它使用相同的密钥来加密和解密数据。

综合测试

以模拟用户交互的方式测试系统，以检测潜在问题或监控性能。您可以使用 [Amazon S CloudWatch ynthetic](#)s 来创建这些测试。

系统提示符

一种向[法学硕士提供上下文、说明或指导方针](#)以指导其行为的技术。系统提示有助于设置上下文并制定与用户交互的规则。

T

tags

键值对，充当用于组织资源的元数据。AWS 标签可帮助您管理、识别、组织、搜索和筛选资源。有关更多信息，请参阅[标记您的 AWS 资源](#)。

目标变量

您在监督式 ML 中尝试预测的值。这也被称为结果变量。例如，在制造环境中，目标变量可能是产品缺陷。

任务列表

一种通过运行手册用于跟踪进度的工具。任务列表包含运行手册的概述和要完成的常规任务列表。对于每项常规任务，它包括预计所需时间、所有者和进度。

测试环境

参见[环境](#)。

训练

为您的 ML 模型提供学习数据。训练数据必须包含正确答案。学习算法在训练数据中查找将输入数据属性映射到目标（您希望预测的答案）的模式。然后输出捕获这些模式的 ML 模型。然后，您可以使用 ML 模型对不知道目标的新数据进行预测。

中转网关

一个网络传输中心，可用于将您的网络 VPCs 和本地网络互连。有关更多信息，请参阅 AWS Transit Gateway 文档中的[什么是公交网关](#)。

基于中继的工作流程

一种方法，开发人员在功能分支中本地构建和测试功能，然后将这些更改合并到主分支中。然后，按顺序将主分支构建到开发、预生产和生产环境。

可信访问权限

向您指定的服务授予权限，该服务可代表您在其账户中执行任务。AWS Organizations 当需要服务相关的角色时，受信任的服务会在每个账户中创建一个角色，为您执行管理任务。有关更多信息，请参阅 AWS Organizations 文档中的[AWS Organizations 与其他 AWS 服务一起使用](#)。

优化

更改训练过程的各个方面，以提高 ML 模型的准确性。例如，您可以通过生成标签集、添加标签，并在不同的设置下多次重复这些步骤来优化模型，从而训练 ML 模型。

双披萨团队

一个小 DevOps 团队，你可以用两个披萨来喂食。双披萨团队的规模可确保在软件开发过程中充分协作。

U

不确定性

这一概念指的是不精确、不完整或未知的信息，这些信息可能会破坏预测式 ML 模型的可靠性。不确定性有两种类型：认知不确定性是由有限的、不完整的数据造成的，而偶然不确定性是由数据中固有的噪声和随机性导致的。有关更多信息，请参阅[量化深度学习系统中的不确定性](#)指南。

无差别任务

也称为繁重工作，即创建和运行应用程序所必需的工作，但不能为最终用户提供直接价值或竞争优势。无差别任务的示例包括采购、维护和容量规划。

上层环境

参见[环境](#)。

V

vacuum 操作

一种数据库维护操作，包括在增量更新后进行清理，以回收存储空间并提高性能。

版本控制

跟踪更改的过程和工具，例如存储库中源代码的更改。

VPC 对等连接

两者之间的连接 VPCs，允许您使用私有 IP 地址路由流量。有关更多信息，请参阅 Amazon VPC 文档中的[什么是 VPC 对等连接](#)。

漏洞

损害系统安全的软件缺陷或硬件缺陷。

W

热缓存

一种包含经常访问的当前相关数据的缓冲区缓存。数据库实例可以从缓冲区缓存读取，这比从主内存或磁盘读取要快。

暖数据

不常访问的数据。查询此类数据时，通常可以接受中速查询。

窗口函数

一个 SQL 函数，用于对一组以某种方式与当前记录相关的行进行计算。窗口函数对于处理任务很有用，例如计算移动平均线或根据当前行的相对位置访问行的值。

工作负载

一系列资源和代码，它们可以提供商业价值，如面向客户的应用程序或后端过程。

工作流

迁移项目中负责一组特定任务的职能小组。每个工作流都是独立的，但支持项目中的其他工作流。例如，组合工作流负责确定应用程序的优先级、波次规划和收集迁移元数据。组合工作流将这些资产交付给迁移工作流，然后迁移服务器和应用程序。

蠕虫

参见[一次写入，多读](#)。

WQF

参见[AWS 工作负载资格框架](#)。

一次写入，多次读取 (WORM)

一种存储模型，它可以一次写入数据并防止数据被删除或修改。授权用户可以根据需要多次读取数据，但他们无法对其进行更改。这种数据存储基础架构被认为是[不可变的](#)。

Z

零日漏洞利用

一种利用未修补[漏洞](#)的攻击，通常是恶意软件。

零日漏洞

生产系统中不可避免的缺陷或漏洞。威胁主体可能利用这种类型的漏洞攻击系统。开发人员经常因攻击而意识到该漏洞。

零镜头提示

向[法学硕士](#)提供执行任务的说明，但没有示例（镜头）可以帮助指导任务。法学硕士必须使用其预先训练的知识来处理任务。零镜头提示的有效性取决于任务的复杂性和提示的质量。另请参阅[few-shot 提示](#)。

僵尸应用程序

平均 CPU 和内存使用率低于 5% 的应用程序。在迁移项目中，通常会停用这些应用程序。

本文属于机器翻译版本。若本译文内容与英语原文存在差异，则一律以英文原文为准。