بنام خدا

پایگاه داده ۲

Design of Data Warehouse

بصیری دانشکده برق و کامپیوتر دانشگاه صنعتی اصفهان

м

مراجع

- Han, Jiawei, Micheline Kamber, and Data Mining. "Concepts and techniques." *Morgan Kaufmann* 340 (2006): 94104-3205.
- Kimball, Raiph. The data warehouse toolkit. John Wiley & Sons, 2006.
- Inmon, William H. Building the data warehouse. John wiley & sons, 2005.

Data Warehouse Design Process

- Top-down, bottom-up approaches or a combination of both
 - □ Top-down: Starts with overall design and planning (mature)
 - □ Bottom-up: Starts with experiments and prototypes (rapid)
- Typical data warehouse design process
 - □ Choose a business process to model, e.g., orders, invoices, etc.
 - □ Choose the *grain* (atomic level of data) of the business process
 - Choose the dimensions that will apply to each fact table record
 - □ Choose the measure that will populate each fact table record

دو نگاه و جو د دار ه توی بحث انبار داده:

كامل بدونيم يني از بالا همه چي رو مسلط باشيم و بعد مي تونيم شروع كنيم به طراحي انبار داده و دیتا مارت ها - این نگاه سختگیرانه است چون طراحی انبار داده برای ورود یک حوزه جدید خیلی

بالا به پایین: ما اگر میخوایم بیایم طراحی انبار داده رو برای حوزه ای انجام بدیم باید اون حوزه رو

سخته که تمام بیزینس رو بدونیم و با علم این که کل بیزینس رو بدونیم حالا بیایم طراحی بکنیم ولی اگر همچین نگاهی وجود داشت طراحی انبار داده خیلی کیفیت بالایی داشت - این نگاه بالغ تر است

پایین به بالا: نگاه تجربی تری است - پنی از یک دیتامارتی شروع میکنیم و می ریم جلو و اگر لازم بود تغییراتی توی طراحی انبار داده انجام بشه به مرور اتفاق می افته و کامل تر میشه - نگاه سریع

تری است و در عمل هم نگاه دوم به کار میاد مگر اینکه ما تجربه خوبی داشته باشیم توی اون حوزه که میخوایم فعالیت بکنیم

پس اول باید نگاه کنیم انبار داده برای چی می خوایم ایجاد بکنیم و هدف چیه و بعد ببینیم نسبت به كجاها مسلط هستيم و از همون جا شروع بكنيم و مي ريم جلو

دیتامارت: برای بخش مالی و حسابداری سازمان می تونیم دیتامارت متفاوتی ببینیم ینی یکسری فکت و dimensionهایی داریم که مرتبط با حوزه حسابداری و مالی اون سازمان هست برای اینکه بخوایم این کارو انجام بدیم و قبل از ورودی ممکنه دانش کمی داشته باشیم پس اگر

شناخت كمي داشتيم بايد به اون فعاليت ها و روال هايي كه توى اون سازمان اتفاق مي افته توجه كنيم

grain : ریزدانگی داده

■ ریزدانگی به این معنا است که تا چه سطحی لازم است ریز اطلاعات نمایش داده شود.

■ با توجه به نیاز سازمان ریزدانگی باید تعیین شود.

■ ریزدانگی در فکت و به تبع آن در بعدها نمایان می شود. مثلاً می خواهیم اطلاعات را به تفکیک روز ذخیره نماییم یا به تفکیک ماه.

■ طبیعتاً ریزدانگی تاثیر مستقیمی روی حجم داده ذخیره شده خواهد داشت.

ابنکه ما و قتی مبخو ایم داده ها رو توی انبار داده ذخیر ه بکنیم توی چه سطحی از ریز دانگی مبخو ایم نگه داریم و بررسیشون بکنیم پنی توی اون حوزه سازمان تا چه حد می خواد ریز اطلاعاتش رو نگه داره مثلا اطلاعات در حد ماه براش كفايت ميكنه يا نه براش مهم نيست ماه و مي خواد به تفکیک روز ها مشاهده یکنه --> این ریز دانگی است

این ریزدانگی هم به dimension مرتبط است و هم به فکت اینجا دوتا بحث است یکی بحث نیاز اون سازمان است و یک بحث هم فنی است --> این سطح که

مي خوايم اينقدر ريز اطلاعات رو مشاهده بكنيم و داشته باشيم و ذخيره بكنيم چقدر هزينه و حافظه و... باید براش در نظر گرفته بشه مثلا می خوایم بکاپ بگیریم یک بحث نیازه و یک بحث هم بحث

حافظه ای است که اشغال میشه مثلا ما داریم Snapshot هر روز بکاپ می گیریم از سرور حالا چقدر این بکاپ رو نگه داریم اگر بحث فنی مطرح نشده پنی مثلاً مهم نباشه چقدر حجم می گیره

یا .. ممکنه یک مدیر بگه همه رو نگه داره که این کمترین ریسک است (که این نیاز واقعی نیست)

پس این نیازه باید مبتنی بر واقعیت هم باشه و حتی میشه به جای هر روز، هر ساعت بکاپ بگیریم

پس باید بهش بگیم میخوای این قدر هزینه بکنی؟! --> پس یک بحث میشه بحث نیاز و یک بحث هم میشه هزینه و نیاز واقعی باید از این وسط در بیاد که برسیم به اون چیزی که مد نظر است توی اون فرایندهایی که شناختیم و بیزینس رو یکمی درک کردیم باید برسیم به این که چی برای اون

سازمان مهم است --> شاخص ها یا KPIها عملا باید در بیاد و این شاخص ها که در بیاد یه جوری مژرها هم در میاد (مژرها عملا توی دل KPIها وجود دارن) حالا اینکه این مژرها از چه منظری بررسی بشه باعث میشه این dimensionها کم کم شفاف بشه مهم!

انواع جداول واقعيت (Fact Table)

توی پروژه از هر فکتی حداقل باید یکی داشته باشیم

Transaction Fact Table-

Periodic Snapshot Fact Table-

-وضعیت یک موجودیت اصلی را در دوره های زمانی مشخص ذخیره می کند. -معمولاً لازم است فکتهای مختلفی با ریزدانگی های متفاوت زمانی از این نوع وجود داشته باشد، مثلا روزانه و ماهانه

Accumulating Snapshot Fact Table-

Fact less Fact Table-

- برای ارتباط بین دو بعد استفاده می شود

به صورت عمده با نگاه کلی ما باید 4 نوع فکت طراحی بکنیم: توی اسلاید قبلی میگه که باید بیزینس رو بشناسیم و بدونیم چیه و dimensionها و مژر هاشو و فکت هاشو بشناسیم و در بیاریم حالا میخوایم طراحی بکنیم:

1- فکت Transaction: خیلی شبیه به تر اکنش های جدول های سورس است مثلا یک فروشگاه داره تر اکنش انجام میده و فاکتور های که داره صادر میشه معلوم میشه چه ادمی چی ایتمی رو فروخته و... این جزئیاتی است که داره ثبت میشه او نجا خیلی شیبه اینو ما توی انبار داده میایم ذخیره میکنیم --> اگر اون جدول

که داره ثبت میشه اونجا خیلی شبیه اینو ما توی انبار داده میایم ذخیره میکنیم --> اگر اون جدول سورس است برای تراکنش های خریدی که انجام شده 1 میلیون رکورد برای هر روز داره ثبت میشه ما توی فکت Transaction بک مبلیون رکورد داریم --> خب چرا از همون جدول سورس

میشه ما توی فکت Transaction یک میلیون رکورد داریم --> خب چرا از همون جدول سورس استفاده نمی کنیم؟ 1- جدول سورسی که در اونجا در اختیارمون است با ادبیات فکت وdimension نوشته نشده و برای اینکه بخواد اطلاعاتی که میخواد رو برررسی کنه باید کلی جدول رو جوین بکنه

نوشته نشده و برای اینکه بخواد اطلاعاتی که میخواد رو برررسی کنه باید کلی جدول رو جوین بکنه ولی این که میخواد رو برررسی کنه باید کلی جدول رو جوین بکنه ولی اینجا اینا خیلی شسته و رفته شده او مدن و dimensionهایی هم که برای بررسی این تراکنش ها لازم است دم دستش اور دیم

2- ممکنه مژرهایی رو اضافه کنیم که اینا داخل جدول سورس به علت افزونگی و... وجود نداشته باشه مثلا مانده بعد از تراکنش خیلی منطقی نیست توی جدول های سورس وجود داشته باشه ولی ما اینجا میاریم نکته: فکت Transaction از لحاظ تعداد رکوردها و ریزدانگی خیلی شبیه جدول های سورس

است ولی به علت بالایی هایی که گفتیم فکت های Transaction توی سازمان ها خیلی پر طرفدار هستن --> خیلی شبیه جدول های سورس هستن و خیلی دم دست تر است و خیلی از دغدغه هایی که تر می مدیل های سیرس داشته الان این و این فکته هست بر دغیغه ندارد در در اشت مین سروت

توی جدول های سورس داشتیم الان اینجا توی این فکته هست و دغدغه نداریم براش چون سرعت پاسخ دهی رو می خوایم خیلی خیلی بیشتر بکنیم پس دغدغه که داره اینجا سرعت است و افزونگی نیست مثال: تراکنش هایی که توی بیمارستان داریم عبارتند از: پرداخت - نوبت دهی - نسخه ها و.. نکته: وقتی فکت های تراکنشی رو سعی کردیم متوجه بشیم فکت های دیگه هم شفاف خواهند شد 2- فکت Periodic Snapshot: فکت هایی که یک اسنپ شات زمانی رو دارن داخل خودشون نگه میدارن --> یکسری موجودیت

هلات هایی که یک اسب شات رمانی رو دارن داخل خودشون نکه میدارن --> یکسری موجودیت های مهم اون سازمان رو که براش داره تراکنش هایی ثبت میشه باید درست شناسایی بکنیم و برای اون لایه بالای سازمان مهمه این موجودیتی که مهم است و تراکنش هایی داره براش ثبت میشه رو در مقاطع زمانی مختلف بتونه داده هاشو ردیابی بکنه --> حالا این مقاطع زمانی که می خواد داده هاشو ردیابی بکنه هر ماه بررسی

بكنه يا سال... شناناً الماليان الماليا

بحث ریزدانگی اینجا خیلی واضح نشون داده میشه

پس چه موجودیتی رو توی چه بازه های زمانی میخوایم بیایم بررسی بکنیم مثلا سپرده یک موجودیت مهم داخل حوزه بانکی است حالا میخوایم مانده سپرده رو بررسی بکنیم:

یک فکت تراکنشی داریم برای سپرده ینی واریز و برداشت سپرده رو داریم ثبت میکنیم حالا برای فکت اسنپ شاتی --> مقادیری که توی سپرده داریم توی چه مقاطع زمانی می خوایم بدر سیش بکنیم بند گذر ش گدری توی چه رفح نج زمانی است --> می خوایم مانده های سبرده دوره

بررسیش بکنیم بنی گزارش گیری توی چه رنج زمانی است --> می خوایم مانده های سپرده رو هر روز مشاهده بکنیم اینجا اسنپ شات زمانی میشه روز --> چجوری میخوایم روزانه ببینیم؟ وقتی که این ریزدانگی و این بعد زمانی مشخص شد که توی چه بازه زمانی میخواد نگاه بکنه معنیش این است که اون موجودیت اصلی رو در اون مقاطع زمانی همیشه باید وضعیتش رو داشته باشیم برای

وصعیب سپرده ها رو توی است سانی که انتخاب کردیم که اینجا روز است برای هر روز میخو همشو داشته باشیم پس فول می گیریم ازش و میذاریم کنار --> برای بانک روز بهتر است چون براساس این روزا بعدا میاد تصمیم گیری میکنه --> حالا اگر برای ماه می خواست براساس ماه میگیره و فرق بین ماه و روز توی ریزدانگیش است و تفاوتش 30 برابر حجمش است نکته: اگر n تا سیرده داشته باشیم و بخوایم اسنپ شات رو روزانه ببینیم در مقایسه با ماهانه 30 برابر فرقش است و باید تصمیم گیری بکنیم که کدوم رو میخوایم

نکته: بیشترین حجم انبار داده رو فکت های اسنپ شاتی می گیرن --> که این هم اون زمان اسنپ شاته تعیین میکنه که مدیر سازمان تعیین میکنه که چجوری داده ها رو فول بکاپ بگیریم --> که تصمیم گیری در مورد این ینی اینکه حجم انبار داده داره تخمین میخوره که چقدرش گرفته میشه نکته: ما می تونیم فکت تراکنشی سپرده داشته باشیم در کنارش فکت اسنپ شاتی سپرده هم داریم

مثلاً برای فکت اسنب شات --> dimensionهای تایم، سپر ده، شعبه، مشتری، نوع سپر ده و مژرهایی که داریم: موجودی سیرده، تعداد تراکنش هایی که مشتری در اون روز انجام داده، تعداد

روز بدون تراکنش، جمع گردش بدهکار، جمع گردش بستانکار، میانگین مانده در اون روز، کمترین

موجودی اون روز (میشه برای به دست اور دن سود)، حداقل مانده در روز، حداکثر مانده در روز اینجا ریزدانگی روز است برای این فکت الان حالاً برای فکت تراکنشی سپرده این dimensionها رو داریم: شعبه، سپرده، نوع سپرده، زمان،

مشتری و مژرهاش عبارتند از: مبلغ تراکنش، موجودی بعد از تراکنش، گردش بدهکار، گردش بستانکار، مانده بعد از تراکنش، مانده بدهکار، مانده بستانکار نکته: تعداد تراکنش توی ماه مربوط به دیبی 1 میشه ینی operational و مربوط به انبار داده نمیشه --> مثلا اگر 10 تا تراکنش توی روز داشته باشیم 11 رو دیگه نمی تونیم انجام بدیم این

ربطی به انبار داده نداره چون ما توی انبار داده هر لحظه دیتا داخلش اضافه نمی کنیم و انبار داده انلاین نیست بلکه افلاین است --> چون فکت تراکنش رو مثلا روزانه داریم به روز می کنیم و هر

لحظه به روز نمیشه

:ACC فكت 3

این فکت ها از جنس اسنب شاتی ACC هستن

مثلا توی یک مثال ممکنه یک فکت اسنپ شات 70 میلیون رکور د برای یک روز داشته باشه ولی این فکت میگه چه موجودیتی رو داشتی ذخیره میکردی و برای هر موجودیت کلا یک رکورد باید

داشته باشی ینی تجمیع شده کل هیستوری ینی اخرین باری که انبار داده به روز شده کی بوده مثلا 2 شب بوده و چه دیتایی رو به روز کرده دیتای تا 12 شب قبل رو --> پس این فکت برای هر سپرده،

مانده اش میشه اخرین مانده که 12 شب دیشب داشته --> پس اخرین وضعیت سیرده رو میخواد و میگه کی به روز شده انبار داده تا 12 شب دیشب به روز شده پس میگه تا 12 دیشب هر سیرده چه و ضعبتی داشته

مثال: اگر فرض کنیم تعداد سیرده های بانک ملی در گذر زمان تغییری نمیکنه و انبار داده هم از

تاریخ 1402/1/1 ایجاد کردیم و الان هم 1402/12/29 است که این میشه 365 روز از روزی که انبار داده رو ایجاد کردیم که توی همه این 365 روز بانک ملی 70 میلیون سپرده داشته:

حالا تعداد ركور دهاى فكت اسنب شات ميشه 70 *365 و تعداد ركور دهاى ACC ميشه 70 ميليون

حالا dimensionهایی که داریم عبارتند از: نوع سپرده، شعبه، مشتری و مژرهاش عبارتند از: مانده سپرده، تعداد کل تراکنش هایی که اون سپرده انجام داده، کل گردش بدهکار سپرده، کل گردش بستانکار سپرده، تعداد روز بدون فعالیت

نکته: هر چی توی اسنپ شات هست اینجا هم هست فقط اینجا dimension زمان نداریم چون اخرین وضعیت رو می خوایم و نمی خوایم به تاریخچه بریم نگاه کنیم که چی بوده --> پس اگر ما

فکت اسنپ شات رو فهمیدیم چیه dimension زمان رو از این فکت حذف میکنیم و می رسیم به فکت ACC

4- فكت Fact less:

مژر نداریم اینجا

مثلا

نیاز داریم بین دوتا یا چند dimension بخوایم ارتباط برقرار کنیم ولی بین فکت و dimension داشتیم اینو قبلا ولی بین چندتا dimension نداشتیم

dimension تسهیلات بانک داریم dimension مشتری هم داریم ار تباط ضامن با تسهیلات



انواع جداول واقعيت (Fact Table)

Temporal Snapshot Fact Table-

https://sqlbits.com/(X(1)S(xkq3bqj54ulh1rmknteod-x3p))/Sessions/Event10/Temporal_Snapshot_Fact_Table

-	-	-	

Periodic Snapshot Fact Table

Periodic Snapshot Fact Table-

- برای مژرهای جمع پذیر لازم است تصمیم گیری شود که به صورت جمع شده یا تراکنشی وارد شوند. مثل مبلغ پرداختی مشتری از اصل تسهیلات

كنشى	ترا	نگاه
$\overline{}$	_	

کلید تسهیلات	تاريخ موثر	مبلغ پرداختی از اصل
١	۹۷/۴/۲۵	1
١	97/4/75	•
١	97/4/77	7

كليد تسهيلات	تاريخ پرداخت	مبلغ پرداختی از اصل	
١	۹۷/۴/۲۵	١٠٠	
١	97/4/77	7	

جدول سورس

نگاه جمع شده

کلید تسهیلات	تاريخ موثر	مبلغ پرداختی از اصل
١	۹۷/۴/۲۵	1
١	97/4/75	1
١	97/4/77	٣٠٠

توی فکت های که از جنس اسنپ شاتی هستند در مورد مژرها باید فکر کنیم که به چه صورت باید ذخیره بکنیم: بعضی از مژرها خاصیت جمع پذیری دارند و باید تصمیم گیری بکنیم که وقتی داریم روزها اضافه میشه توی فکت ما این مژرها که از جنس جمع پذیری هستند به صورت تجمیعی وارد بکنیم داخل فکت یا از جنس تراکنش ببینیمش و تغییر و اتفاقی که توی اون روز افتاده رو فقط بیایم ثبت بکنیم مثال:

فکت روزانه است پس باید روز 26ام هم داشته باشیم توی فکت فکت نوی دو ستون متفاوت نکته: این دوتا نگاه هردوشون خوبه و گاهی اوقات می ارزه هر دوتاشو بیاریم توی دو ستون متفاوت ولی معمولا یکی از اینا باشه کافیه --> دغدغه ای که باید این وسط داشته باشیم اینه که کاربر انبارداده ما از نوع نگاه ما اگاه باشه ینی باید اطلاعات رو منتقل کنیم بهش

فرل عمل ترانشی و بواند این است ۱۸ در ترانشی ایر در این است ایر دری (ترانشی) نالیم باش، کودی نارد. دلی در Daily fact ، برای در هایی که ترانشی نبوده هام کوردی نتبت می شود.

FACT TABLE

- وجود کلید نال مربوط به یک بعد در فکت منطقی نیست
 معمولاً در صورت وجود یک رکورد با مقدار کلید ۱ در بعد وجود
 دارد که در فکت نیز ۱ برای آن بعد ثبت می شود. این رکورد
 نماینده مقدار نامشخص است.
 - 💠 وجود مقادیر نال برای مژرها ممکن است.

نال به عنوان کلید dimension داخل فکت معنایی نداره

مثلا برای بعد شعبه کلیدش میشه 1- و نام شعبه میشه نامشخص و کد استان میشه 1- و نام استان

نکته: مزیتی که 1- نسبت به نال داره: توی aggregation ها، توی جوین ها و... است و دیگه

کار رو خراب نمی کنه مثلا جوین که میخواستیم بکنیم نال با اون ور جوین نمیشد و همین باعث

میشه نامشخص و...

میشد که کار خراب بشه

Dimension

- 🖊 وجود یک بعد به کاربرد آن بستگی دارد.
- ممکن است یک بعد را بتوان به عنوان ویژگی های یک بعد دیگر یا به عنوان یک بعد مستقل در نظر گرفت
 - این مساله به میزان استفاده از آن بعد بستگی دارد 🛠
 - ❖ مثلاً نوع سپرده را می توان یک بعد جداگانه در نظر گرفت یا به عنوان یک ویژگی در بعد سپرده

مثال: بعد نوع تسهیلات و بعد تسهیلات

نکته: توی دیبی 2 تکرار داریم نکته: نوع تسهیلات رو به عنوان یک dimension به فکت اضافه کردیم حالا تبعات این چیه

المحدة توع تسهیلات رو به عنوان یک dimension به قلات اصافه کردیم کالا تبعات این چیه از لحاظ حافظه؟ وقتی یک ستون اضافه میکنیم به تعداد رکوردهای فکت داریم به جدول حافظه اضافه میکنیم --> وجود بعد جدید هزینه داره نکته: ما الان اینچه که حدا این 4 تا فیادی که ته ی بعد نه ع

نکته: ما الآن اینجا بعد نوع تسهیلات داریم الآن سوال اینه که چرا این 4 تا فیلدی که توی بعد نوع تسهیلات است باید توی بعد تسهیلات هم باشه؟ برای خود تسهیلات قرار شد هر ان چیزی که بهش ربط داره توی یک جدول باشه --> خیلی از نیاز مندی ها از همون بعد تسهیلات حل میشه

عرون عدد من مردال تم ولرد عالی:

عرون عدد من مردال تم ولرد عالی:

عرون علی از رزع سیلات استا دی رزیادی کردوای مردوای مردوای استا دی رزیادی کردوای کردوای مردوای مر

نكته:

بای سهدار سی سه داده	ور حاس سبسلی به دانعه حادی له خیلی مطعرف ذد	ن داره کی کاری کاری کاری کاری کاری کاری کاری ک	الم السرا
		10-cou	مامندی اصلی میل میل میل میل میل میل میل میل میل م
	4	مكلا ماما مكاركررد محرف معرف = > ضامن = معرف	

نکته: توی فکت های اسنپ شاتی یک بک اپ فول توی اون اسنپ شات زمانی از موجود اصلیمون می

هم ذخیره می کنیم چون حجم خاصی نمی گیرن و بعضا کار ما هم راحت تر می کنن مثلا اگر

گیریم و ذخیره می کردیم مثلا اگر داریم روزانه ذخیره می کنیم معمولا سطح های بالاتر اسنپ شات

روزانه گرفتیم --> ماهانه و سالانه هم می گیریم --> فکت روزانه و فکت ماهانه و فکت سالانه داریم الان

کلید Dimension

Natural Key �

- ❖ در صورتی یک کلید طبیعی ساده برای موجویت مربوطه در بیزینس وجود دارد می توان از آن برای کلید بعد استفاده کرد.
 - 💠 مثلاً برای بعد شعبه، می توان کد شعبه را در نظر گرفت.
 - 💠 بهتر است کلید را از نوع عددی ایجاد نماییم.

Surrogate Key *

❖ معمولاً بهتر است برای هر بعد یک Surrogate Key در نظر گرفت.

Natural Key: کلیدی است که توی بیزینس معنا داره مثل برای اموزش دانشگاه، شماره دانشجویی براشون میشه کلید Natural اون بیزینس برای دانشجو داخل بیزینس یک مفهومی داریم به اسم شماره دانشجویی و اگر واسه دانشگاه اومدیم بعد دانشجو طراحی کردیم بعد می تونیم همون شماره دانشجویی رو استفاده بکنیم برای بعد دانشجو به عنوان کلیدش

بهتر است کلید را از نوع عددی ایجاد بکنیم چرا عددی بهتره؟ چون توی جوین ها سرعت رو خیلی

افزایش میده

Surrogate بذاريم

اینم عددی است

Surrogate Key میشه چی؟ مثلا یک کلید داریم برای جدول دایمنشن دانشجو که میشه همون شماره دانشجویی و به دلایلی مثلا می خوایم براش scd تعریف بکنیم یا تایپ فیلدمون عددی نیست یا طول این کلید خیلی طولانی است و ... و نمی خوایم اینطوری باهاش کار بکنیم چون باعث میشه پرفرمنس تحت تاثیر قرار بگیره توی اینجور مواقع توی دایمنشن برای راحتی کار بهتره یک کلید

ممکنه هر دو جفت Surrogate Key و Surrogate Key رو داشته باشیم مثلا Natural Key دارد ولی عددی نیست پس کنارش یک Surrogate Key هم می ذاریم یا اینکه خیلی طولانی است یا اینکه میخوایم scd بزنیم یا... --> توی این حالت Surrogate Key رو هم میاریم

توی فکت چی میخوره؟ یک جدولی داریم ک هم Surrogate Key داره و هم Natural Key و Surrogate Key و Surrogate Key الان اینجا Surrogate Key میشه کلید اصلیمون توی فکت پس توی فکت Surrogate Key میشه کلیدمون و کاری به Natural Key نداریم پس اگر Surrogate کلیدمون و کاری به Natural Key نداریم پس اگر Surrogate کولاد گرفت و این میشه کلیدمون و کاری به Key توی جدولی داشتیم این حتما توی فکت ثبت میشه

توی عمل اگر Surrogate Key داشتیم برای دایمنشن و Natural Key هم داریم -->

است که برای اون کاربر Natural Key خیلی واضح تر است مثل شماره مشتری یا شماره

دانشجویی یا ... براش معنادارتر است و Surrogate Key براش خیلی واضح نیست مثل کد 5

تا الان اینو داشته باشیم که Surrogate Key رو حتما توی فکت می زنیم و یه جاهایی خیلی خیلی

بزنیم --> یک بحث، بحث نگهداری دیتابیس هست که جلوتر می گه و یک بحث هم بحث بیزینسی

خاص شاید ما Natural Key هم داخل فکت بزنیم

Surrogate Key حتما داخل فکت ثبت میشه ممکنه به دلایلی ما Natural Key هم داخل فکت

-	-	-	

سلسله مراتب در Dimension

- ← لزومی ندارد که تمام ویژگی های در سلسله مراتب باشند
 - 🖊 می توان چندین سلسله مراتب در یک بعد متصور شد.
 - 🖊 شعبه، شهر، استان
 - 🖊 شهر، استان
 - 🔪 شعبه، استان

-	-	-	



سلسله مراتب در Dimension

سلسله مراتب نوع ۱: برای هر سطح یک ویژگی در بعد داریم: شعبه، شهر، استان

سلسله مراتب نوع ۲: دو ویژگی داریم که رابطه پدر فرزندی دارند. سرفصل حسابداری

کد سرفصل	كد سرفصل لايه بالاتر
10000	1000
1000	100
100	10
10	1
20000	2000
300	ا شر التعبر 30

	, ,		,	. /
تعه 1	in	از اسان	ند	كدس
- 1	8.1	Christ	ı	are
r	065	cins	r	مازندان
9 ——			als	کرهات

ما می تونیم سلسله مراتب رو توی دایمنشن به دو صورت مرسوم انجام بدیم:

طراحی 1: ما به ازای سطوح مختلف سلسله مراتب برای هر سطح یک ویژگی داخل دایمنشن داشته باشیم مثل شعبه، شهر و استان و کشور --> برای هر کدوم از اینا باید یه دونه ستون توی جدول داشته باشم پس برای اینا 4 تا ستون مستقل داریم --> نرمال نیست اگر بخوایم نرمالش بکنیم چجوری این کارو میکنیم ؟؟؟

برای مثال توی اسلاید: که شعبه و شهر و استان است --> توی سورس سه تا جدول شعبه و شهر و استان داریم که توی جدول شعبه: کد شعبه و نام شعبه و کد شهر خورده و توی جدول شهر: کد شهر و نام شهر و کد استان داریم که توی جدول شهر تا جدول و نام شهر و کد استان خورده و برای جدول استان: کد استان و نام استان است --> این سه تا جدول میشه جدول سورس ما و دایمنشن شعبه از جوین این سه تا پر میشه و کجا؟ توی ETL پس ETL

میشه جدول سورس ما و دایمنشن شعبه از جوین این سه تا پر میشه و کجا؟ توی LIL پس LIL ا این سه تا رو جوین میکنه و اینسرت میکنه توی دایمنشن شعبه

طراحی 2: از جنس پدر - فرزندی است ینی با دوتا ستون سلسله مراتب های مختلف رو ایجاد

میکنیم مثلاً برای یک کد سرفصلی پدرشو جلوش می نویسیم ینی جلوی هر کد سرفصل پدرشو نوشتیم که این می تونه یک سلسله مراتبی برامون ایجاد می کنیم توی این مثال الان 5 تا سطح توی همین دیتا وجود داره!!

مثلاً برای شعبه و شهر و استان --> کد شعبه پدرش میشه کد شهر

نکته: فرق این دوتا طراحی: توی این طراحی 1 ما سه تا ستون داریم برای این مثال --> توی جدول دایمنشن برای هر سطح از سلسله مراتب ها اینجا یک ستون جداگانه گذاشتیم اما توی طراحی 2 می تونیم دو ستون داشته باشیم مثال:

ایجاد بکنیم برای دایمنشن، هر دو نوع رو cube ساپورت می کنه نکته: یک فرزند نباید دوتا پدر داشته باشه ولی اگه داشت نباید بیاریمش توی انبار داده چون کار رو خراب میکنه و باید صبر کنیم تا اون فردی که سورس رو بهمون داده اینو درست بکنه و بعد روش بتونیم کار بکنیم ینی توی فرایند ETL یه جا می تونیم براش در نظر بگیریم و بعد به اون فرد بگیم که اینا درست نیستن برو سورس رو درست کن و دوباره بهمون بده

توى لايه cube براى سلسله مراتب بسترى فراهم است --> اينجا وقتى مى خوايم يك سلسله مراتب

-	-	-	

نگهداری تغییرات یک ویژگی در Dimension (SCD) Slowly Changing Dimension

تغییرات توی انبار داده اروم است ینی ما هر دقیقه توش تغییر نداریم

- ممکن است لازم باشد تغییرات یک یا چند ویژگی را در یک بعد نگهداری نماییم.
 - مثلاً در بعد مشتری، می خواهیم در صورت تغییر شماره تلفن همراه شماره جدید را (نیز) داشته باشیم.
 - 🗡 برای این کار روشهای مختلفی وجود دارد
 - 🖊 بروزرسانی
 - کا ایجاد رکورد جدید
 - ... >

SCD نوع ۱

حر این روش در صورت مشاهده تغییر در جداول سورس، مقدار قبلی موجود در بعد را با مقدار جدید جایگزین می نماییم.

Supplier_Key	Supplier_Code	Supplier_Name	Supplier_State
123	ABC	Acme Supply Co	CA

Surrogate Key Natural Key

مشاهده تغییر در Supplier_State

Supplier_Key	Supplier_Code	Supplier_Name	Supplier_State
123	ABC	Acme Supply Co	IL

نوع 0: ینی تغییرات اصلا برامون مهم نیست مثلا اینجا اگر شغل مشتری عوض بشه نمی خواد بهش دست بزنه

نوع 1: از جنس اپدیت است بنی شغل مشتری عوض شده و شغل جدید رو می خوایم داشته باشیم

اینجا Surrogate Key و Surrogate کم می بینیم

SCD نوع ۲

در این روش در صورت مشاهده تغییر در جداول سورس، رکورد جدیدی ایجاد می نماییم.

در این روش وجود Surrogate Key در بعد الزامی است.

سه فیلد برای تاریخ شروع، تاریخ پایان و مشخص کردن فعال بودن رکورد جاری، در بعد در نظر گرفته می شود.

Supplier_Key	Supplier_Code	Supplier_Name	Supplier_State
123	ABC	Acme Supply Co	CA



Surrogate Key

Supplier_Ke y	Supplier_Co de	Supplier_Na me	Supplier_St ate	Start_Date	End_Date	Current_Fla g
123	ABC	Acme Supply Co	CA	01-Jan- 2000	21-Dec- 2004	0
124	ABC	Acme Supply Co	IL	22-Dec- 2004		1

نوع 2: این Scd پیچیدگی بیشتری دارد ما سعی می کنیم اینجا کل هیستوری رو داشته باشیم ولی توی نوع 1 ما فقط اخرین وضعیتش رو داشتیم

توی نوع 2 میگه به از ای هر رکوردی که مقدار ستون مورد نظرش تغییر کرده باید یک رکورد داشته باشیم داشته باشیم توی این حالت سه تا ستون دیگه هم باید داشته باشیم : تاریخ شروع - تاریخ پایان - فلگ تاریخ شروع و تاریخ پایان برای CA: میگه از چه روزی تا چه روزی توی این حالت بوده

تاریخ شروع و تاریخ پایان برای CA: میگه از چه روزی تا چه روزی توی این حالت بوده برای رکوردی که در حال حاضر معتبر است ما تاریخ شروع داریم ولی تاریخ پایان نال است چون هنوز معتبر و ولید است

هنوز معتبر و ولید است فلگ 1 است ولی اگر داره به هیستوری و قبل اشاره میکنه مقدار ستونش 0 است

نکته: وقتی دوتا رکورد زدیم Natural Key خاصیت یکتایشو از دست میده --> توی جداولی که از نوع scd نوع 2 هستن ما دیگه Natural Key بر امون معنایی نداره پس اگر scd نوع 2 داشته باشیم قطعا باید Surrogate Key هم داشته باشیم و توی فکت

پس احر علی علی است بسیم منت بید و کا کا کانات کی است بسیم و کو کا کانات کی کانات کا کانات کی کانات کی کانات کی Surrogate Key می خوره

برای Surrogate Key دیتابیس اینجوری کار میکنه میگه مقدار max چنده بعد بیا اونو به اضافه یک بکن و این میشه Surrogate Key ما پس لزوما عددهای Surrogate Key پشت سر هم نیستن

نكته: ميخوايم هم اگر شغل مشترى عوض شد track اش بكنيم و هم اگر تلفنش عوض شد: مثلا اینجا می خوایم دوتا فیلد رو track بکنیم --> یکی از روش های مرسومی که استفاده میشه استفاده کردن از یک فیلد چهارمی است فیلد چهارم به ما کمک میکنه که به ما بگه چیا تغییر کرده توی این رکورد --> و اگر دوتا فیلد بود ما دوتا بیت پر بکنیم بیت اول برای یک فیلده و بیت دوم برای یک فیلد دیگر و اگر سه تا فیلد تغییر می کرد اون ستون اخرم که داره track میکنه چی تغییر کرده سه تا بیت داره در این حالت (مثلا سه بیت پنی 8 حالت ولی حالت 000 معنایی نداره چون اگر تغییری نکنه رکورد نمی زنیم پنی عملا 7 تا حالت داریم که این 7 حالت را با 3 بیت داره کنترل می کنه مثلا فیلد اول اگر تغییر کرده بیتش میشه یک و اگر تغییر نکرده میشه صفر و برای فیلدهای دیگر هم همینطور) نکته: بحث scd حتما روی دایمنشن است نکته: Surrogate Key حتما داخل فکت میاد --> داخل فکت چه بلایی سر Surrogate Key میاد؟ عکس پایین رو ببین --> در 402/1/1 کلید شده 124 و 124 توی فکت می خوره و قبلی هاش 123 بود ولى كارى به قبلى ها نداريم چون اگر بخوايم 123 ها رو اپديت بكنيم خيلى كارمون سخت میشه و این جنس تغییرات توی فکت هزینه بالایی داره می خوایم فکت و بعد رو جوین بکنیم روی Surrogate Key Felde 17 F. ABC, CA, F.1,1,1, F.1,11, 19. 4.1/11/49 184, ABC, IL, For, 1/1, For, 1/11,. For,1,1 110, ABC, X, F.T, 1,79, null, 1 Fet 11th ITA t.r,1, t9

نکته: داخل فکت که حتما Surrogate Key رو داریم ایا Natural Key هم باید بزنیم یا نه؟ می دونیم تبعات یک فیلد اضافه کر دن داخل فکت سنگین است پس باید اهمیت داشته باشه که بزنیم وگرنه هزینه زیادی برامون داره --> جدا از اینکه که یکم از جهت بیزینسی برای کاربر قابل فهم تر

میشه رکور دها از یک جنبه ای برای نگهداری یا maintenance انبار داده بد نیست و توصیه میشه داخل فکت Natural Key رو هم بزنیم (اینو توی شرایط Scd داریم می گیم نه توی همه شر ایط)

به چه در دی می خوره؟ دایمنشن هایی که scd نوع 2 فقط بر اشون داره ست میشه در دسر هایی براشون داریم یکی از این در دسر ها اینه که دایمنشن از جمله خطای انسانی پاک کنیم اون وقت اون

هیستوری ممکنه به راحتی برنگرده در این حالت دیگه فکت می ره روی هوا --> راه حل: از

طریق Natural Key داخل فکت از این طریق می تونه هیستوری برگرده ولی کار پیچیده ای است ولی می تونه برگر ده

فرض میکنیم این اتفاق افتاد حالا دایمنشن رو چجوری بسازیم اگر داخل فکت Natural Key وجود داشته باشه؟ مهمترین کار اینه که دایمنشن کلیدهاش برگرده که این کلیدها رو داخل فکت داریم -->

نفهمیدم چجوری شد؟؟؟ --> اگر Natural Key داخل فکت نبود فکت خراب میشد و پر کردن فکت کار راحتی نیست

SCD نوع 3

- در این روش فیلدهای اضافی برای تغییرات احتمالی در مقادیر فیلد مربوطه در نظر گرفته می شود. مثلاً برای شماره تلفن ۳ ستون مختلف در نظر گرفته می شود. در صورت وجود شماره جدید در ستون بعدی ثبت می شود.
 - 🗡 تاریخچه تغییرات را به صورت محدود ذخیره می کند.

Supplier_Key	Supplier_Code	Supplier_Name	Supplier_State
123	ABC	Acme Supply Co	CA

مشاهده تغییر در Supplier_State

Supplier_Key	Supplier_Code	Supplier_Name	Original_Suppl ier_State	Effective_Date	Current_Suppl ier_State
123	ABC	Acme Supply Co	CA	22-Dec-2004	IL

نو ع 3:

اگر جایی داخل دایمنشن بدونیم این ستونی که می خوایم هیستوریش رو نگه داریم یه بار یا دوبار یا سه بار بیشتر در کل تاریخچه اش عوض نمیشه --> بر ای این بیا چندتا فیلد بذار و به تعداد تغییر اتی

که تو ی هبستو ر ی ممکنه بر اش اتفاق بیو فته ابنو در نظر بگیر مثلا میدونیم که مقدار Supplier_State کلا دو مقدار بیشتر در کل تاریخچه نمی گیره اولی رو

اسمشو می ذاریم Original و دومی رو می ذاریم Current --> تا زمانی که اولی بوده توی Original این رو می ذاریم و اگر یه زمانی تغییر کرد مقدار قبلی رو توی Original میذاریم و مقدار جدید رو توی Current نگه میداریم

سامانه مدیریت پروژه

- سامانه ای جهت کنترل و مدیریت پروژههای یک سازمان پروژه محور
 - ثبت اطلاعات اولیه هر پروژه
 - □مانند نام پروژه، ناظر پروژه، تاریخ شروع و....
 - ثبت مبالغ ورودی پروژهها
 - ثبت مبالغ هزینه شده برای هر پروژه با مشخص بودن نوع هزینه

سورس و اطلاعاتی برای هر پروژه نگه می داریم مثل این پروژه اسمش چی بوده، ناظر پروژه کیه و تاریخ پایان کیه و

مثال: یک سامانه برای مدیریت پروژه و پروژه های یک سازمان داره ثبت میشه توی اطلاعات

مدل طراحی شده برای انبارداده

وقتی پروژه یکسری ورودی هایی داره ینی داره نیی داره تامین میشه --> ینی مبالغ داره بهش داده میشه و این مبلغ رو از کجا گرفته مهم میشه اینجا

بعد محل تامین اعتبار

بعد تاریخ

فکت تراکنشی پروژه

بعد پروژه

این بعد به ما کمک میکنه که هزینه هامون رو کنترل بکنیم مثلا یکی از هزینه ها بحث پرسنل باشه مثلا خدماتی ها چیا بودن یا مدیر پروژه کیا بودن

بعد سرفصل

-	-	-	

بعد پروژه

نام فارسى فيلد
كدپروژه
عنوان
مركز
مديرپروژه
نوع پروژه
تاريخ شروع
طول پروژه –روز
طول پروژه-ماه
طول پروژه-سال
جريمه هر ماه
مبلغ پروژه
طبقه بندی

نکته: ما محدودیتی روی اینکه روی بعد sum بزنیم نداریم

نکته: طبیعت فکت aggregate زدنه ولی خب یک جدول داریم که مبلغ تمام وام ها توش خورده و می خوایم بدونیم که جمع مبلغ کل وام ها چقدره پس روی همین دایمنشن sum می تونیم بزنیم یا اینکه می تونیم از فکت ACC استفاده کنیم --> فکت های ACC فکت هایی هستن که اینجور مواردی که انگار ویژگی دایمنشن هستن رو توی فکت ACC می ذاریم --> حالا از اینکه از این بعد بگیریم یا از اون فکت بگیریم خیلی فرقی نمی کنه

طبقه بندی: مثلا نوع محرمانگی رو می خواد مشخص بکنه مثلا محرمانه است یا محرمانه نیست یا.. --> یک برچسب برای طبقه بندی پروژه ها

جریمه هر ماه: به ازای هر ماه تاخیر اینقدر از ما کسر می کنه پس یک مبلغ ثابت است

نکته: سوال: توی دیتاورهاوس میتونستیم روی مبلغ پروژه جریمه aggregate انجام بدیم برای دایمنشن

ولى توى cube نمى تونيم حالا اگر توى cube بخوايم اين كارو انجام بديم بايد چى كار كنيم؟

و چرا اصلا نمیشه این کار رو کرد؟ چون توی cube اون حالتی که مقدار هزینه جریمه پروژه ما توی فکت یا دایمنشن است فرقش در این است که ما ابزارشو نداریم که بخوایم خودمون توی cube توی فکت یا دایمنشن است که ما ابزارشو نداریم که بخوایم مرزهای داخل فکت است جمعش رو حساب بکنیم برای یک دایمنشن --> فلسفه aggregate برای مرزهای داخل فکت است و بقیه فیلدها رو به عنوان ویژگی میخوایم ببینیم و با این هدف که بخوایم جمع این ویژگی ها رو ببینیم ربطی به عنوان ویژگی می تونیم ببینیم توی cube

بعد تاريخ

نام لاتين فيلد	نام فارسى فيلد
Date_Key	کلید تاریخ
Shamsi_Date_Key	کلید تاریخ شمسی
Year	سال میلادی
Shamsi_Year	سال شمسی
Quarter	فصل میلادی
Shamsi_Quarter	فصل شمسی
Month	ماه میلادی
Shamsi_Month	ماه شمسی
Weak_Day	روز هفته میلادی
Shamsi_Weak_Day	روز هفته شمسی

-	-	-	

بعد محل تامین اعتبار

نام لاتين فيلد	نام فارسی فیلد
Resource_Code	كد محل اعتبار
Resource_Name	نام محل اعتبار

بعد سرفصل

نام لاتين فيلد	نام فارسی فیلد
GLIevel1	سرفصل سطح ۱
GLIevel2	سرفصل سطح ۲
GLIevel1_Desc	شرح سرفصل سطح ۱
GLlevel2_Desc	شرح سرفصل سطح ۲

-	-	-	

فکت پروژه (از نوع تراکنشی)

نام لاتين فيلد	نام فارسی فیلد
Project_Code	كدپروژه
Date_Key	کلید تاریخ
Resource_Code	کد محل تامین اعتبار
GLlevel2	سرفصل سطح ۲
Turn_Over_Bed	هزینه کرد
Turn_Over_Bes	دريافتي
Progress_Programmatic	پیشرفت برنامه ای
Progress_Supervisor	پیشرفت واقعی
Penalty	مبلغ جريمه

دریافتی: ینی چه مبلغی به عنوان ورودی گرفتی فرق مبلغ جریمه اینجا با دایمنشن: اونی که توی دایمنشن بود ثابت بود و اون نشون میداد که اگر هر

هزینه کرد: ینی چه هزینه ای ما پرداخت کردیم

ماه پروژه رو دیر تحویل بدیم اینقدر از مون کم میشه ولی اینجا داره میگه اینقدر جریمه شدی الان

پر شدن این فکت چند حالت مختلف داره: ممکنه فقط رکوردی بزنیم که هزینه کرد داره ولی

دریافتی نداره در این حالت دریافتیش میشه صفر (ولی به جای صفر بهتره نال بذاریم این دقیقا

میشه همون موضوعی که گفتیم مزرها می تونه نال بشه چرا نال؟ مثلا فرض کن بحث میانگین گیری باشه در این حالت مقدار صفر کار رو خراب میکنه پس بهتره نال باشه در کل) و...

نکته: برای جدول های فکت primary key معنایی نداره

مثلاً میخوایم فکت اسنپ شات روزانه هم داشته باشیم برای این مثال: دایمنشن ها: تاریخ - کد پروژه

فکت روزانه رو براساس چه موجودیت هایی می سازیم؟ ریزدانگیش رو چی تعیین میکنه؟ از جنبه زمان میشه روز - کد پروژه هم هست (اینجا رو همون طوری که برای پروژه خوندی بخون مثلا در هر روز برای هر پروژه می خوایم مثلا یه کاری بکنیم مثلا) --> اگر برای یکسال بخوایم دیتا بزنیم تا الان فکت شده 365هزار رکورد الان می خوایم جلوتر هم بریم یا نه؟ مثلا اگر بخوایم برای هر سر فصل سطح 2 بگیم اینو که این بستگی به نیازمون داره که ببینیم اصلا اینو میخوایم یا نه پس اگر بخوایم برای هر سر فصل سطح 2 در این حالت باید به تعداد رکوردهای داخل جدول سرفصل می می در این حالت باید به تعداد رکوردهای داخل جدول سرفصل این می در در این حالت باید به تعداد رکوردهای داخل جدول سرفصل این می در در این حالت باید به تعداد رکوردهای داخل جدول سرفصل

اونو ضربدر 365هزارتا بكنيم و اگر فرض كنيم تعداد ركوردهاى داخل سرفصل 100 تا باشه در اين حالت ميشه 100 در 365هزارتا و كد محل تامين اعتبار هم به همين صورت است كه ايا واقعا لزومى داره كه اينو توى فكت بياريم؟ مثلا اگر 20 تا ركورد محل تامين اعتبار داريم در اين حالت داريم فكت رو ضربدر 20 مى كنيم

پس وقتی که میخوایم یک موجودیت دیگری رو درگیر بکنیم اگر اون موجودیت توی دل اون یکی نباشه و به عنوان ویژگی اون دایمنشن قبلی وجود نداشته باشه پس در این حالت به تعداد رکوردهای این باید توی فکت هم مقدار داشته باشیم: حرف پایین بازم نفهمیدم چرا ؟؟؟

مژرها: مبلغ جریمه تا اون روز - مبلغ جریمه در اون روز ==> این دوتا، دوتا دید متفاوت هستن که هر دوتاش معنادار است ولی نکته اینه که هر کدوم رو که گذاشتیم حتما کاربر باید مطلع بشه که کدوم است این - میزان پیشرفت و اقعی - میزان پیشرفت برنامه - هزینه کرد - دریافتی - میزان تاخیر پروژه از زمانی که باید تمام بشه (هر روز که انجام نشه یکی بهش اضافه میشه تا قبل از

اتمامش صفره ولى بعد از اتمامش هي مي تونه بهش اضافه بشه)

مثال

سپردههای یک بانک در نظر بگیرید که به صورت روزانه روی آنها تراکنش اعمال می شود. فرض کنید که جدول تراکنش سپرده به صورت زیر باشد:

کلید	لحظه انجام تراكنش	گردش	گردش	ld تراکتش در
سپرده		بدهكار	بستانكار	روز
١	10/2./2016 2:19:27	0	0	1
١	10/20/2016 2:19:27	0	20	2
١	10/21/2016 2:19:27	15	0	1
٢	10/25/2016 2:19:29	0	200	1
٢	10/25/2016 2:19:29	0	100	2
٣	10/26/2016 2:19:29	0	20	1
١	10/26/2016 1:19:29	5	0	1

سپردهها قبل از ورود به جدول تراکنش، هیچ مانده ای ندارند، (یعنی اولین تراکنش یک سپرده، مانده آن را تعیین می کند. مثلاً در مثال بالا، اولین مانده سپرده ۲ برابر ۲۰۰ می باشد).

نکته: توی فکت ها از نوع تراکنشی و اسنپ شات اضافه شدن فیلد تبعات زیادی داره ولی توی فکت لس و ACC و دایمنشن ها تبعات زیادی دیگه نداره

گردش بدهکار: برداشت از حساب

گردش بستانکار: واریز به حساب

id تراکنش در روز: ممکنه در یک لحظه از زمان چند تراکنش رو با هم بیاین ثبت بکنن --> برای

یک سپرده در یک لحظه که ساعتشون یکیه می خوان چندتا تراکنش رو ثبت بکنن --> در واقع این ترتیب رو مشخص میکنه (خودشون این ترتیب رو از اول مشخص کردن و به ما میدن ینی اینا توی

ترتیب رو مشخص میکنه (خودشون این ترتیب رو از اول مشخص کردن و به ما میدن ینی اینا توی جدول سورس است) --> جدول سورس که چجوری شکل گرفته برای ما مهم نیست و چیزی که برامون مهمه این که این جدول رو بفهمیم

نکته: ترتیب تراکنش ها اولین چیزش زمان است ینی براساس زمان مشخص شده ترتیب

چه اهمیتی داره کدومش یکه و کدومش 2: مثلا توی حسابه 10 واحد پول داریم و یک تراکنش داریم 10 واحد واریز و یک تراکنش داریم 100 واحد واریز و یک تراکنش دیگه داریم 50 واحد برداشت --> قطعا اول واریز انجام میشه و بعد برداشت انجام میشه (یه جورایی ترتیب برامون مهمه اینجا برای تراکنش های توی یک لحظه)

یک فکت روزانه با ابعاد سپرده و تاریخ ایجاد کنید که در آن مقدار حداقل، حداکثر، میانگین (بر حسب تعداد تراکنش روز)، آخرین مانده و تعداد روزهای بدون عملکرد هر سپرده را در هر روز ثبت شده باشد. مثالی از خروجی مورد نظر که لازم است در یک جدول ذخیره شده باشد در زیر آمده است.

		J., J	•	<i></i>	• • •	1 2
کلید	تاريخ	حداقل مانده	حداكثر مانده	میانگین	آخرین مانده	تعداد روزهای
سپرده				مانده		بدون عملكرد
1	10/2 · /2016	0	20	10	۲٠	0
١	10/2\/2016	۵	۲٠	۱۲.۵	۵	0
١	10/22/2016	۵	5	5	۵	1
١	10/23/2016	۵	5	5	۵	2
١	10/24/2016	۵	5	5	۵	3
١	10/25/2016	۵	5	5	۵	4
٢	10/25/2016	۲۰۰	٣٠٠	۲۵۰	٣٠٠	0
1	10/26/2016	0	5	2.5	0	0
٢	10/26/2016	300	٣٠٠	300	٣٠٠	1
3	10/26/2016	20	20	20	20	0

مژر

حداقل مانده: ممکنه یک سپر ده در یک روز تراکنشی نداشته باشه در این حالت حداقل مانده اش همون مقداری میشه که داشته پنی مانده روز قبلش میشه در واقع

برای میانگین مانده از روز قبل هم استفاده میکنیم ینی مانده اون روز با با روز قبل می گیریم و

میانگین رو حساب میکنیم ینی یه جوری همش به روز قبل هم وابسته میشه کارامون اره؟؟

بدون عملکر د

تعداد روزهای بدون عملکرد: ینی چند روزه تا حالا حساب کار نکرده --> برای حساب کردنش: اخرین روزی که تراکنش بوده کی بود و امروز چه روزیه --> اختلاف اینا میشه تعداد روزهای

این کد و این پروسیجر برای زمانی استفاده میشه که ما در حالت روتین باشیم ینی تا یه جایی از فکت ما به روزه ر می خوایم بریم جلو ولی اگر اولین بار است که فکت و انبار داده رو به روز می کنیم مقدار ما یکمی متفاوت است --> کدها خیلی شبیه این است ولی اونو با احتیاط بیشتر انجام میدیم پاسخ

```
procedure Ins factDeposit(fromdate date, todate date) is
    currDate date:
  begin
    currDate := fromdate;
    while currDate <= toDate loop</pre>
      truncate table tmp_all_trn;
                                               paralle: ینی داره به DBMS میگه به صورت
      truncate table tmp_dpst_sum_trnover;
                                               parallel برو محاسبات رو انجام بده و این خیلی
      truncate table tmp all remain;
                                                             سربعتر می تونه بره کار بکنه
      truncate table tmp_last_remain;
                                                           نکته: این مثال روی اور اکل است
      truncate table tmp last remain2;
     insert into tmp_last_remain
        select /*+parallel(8)*/
         f.dpst num, f.effdate, f.bal, f.passivedays
          from factdeposit f
```

اینجاش چیش غلطه؟ [1] - and f.effdate = currDate

commit;

منطقی که توی این پروسیجر داریم اینه که: فرضش اینه که ما از یک fromdata تا یک todate قراره فکت رو به روز بکنیم این پروسیجر دوتا ورودی داره الان و نمی خوایم برای این دوتا هر شب دستی مقدار بدیم --> پس باید یک پروسیجر دیگه داشته باشیم که from , to رو می ره کش می کنه و پاس میده به این --> مثلاً می تونیم بریم دیتای سورس رو نگاه بکنیم تا کی به روز شده و دیتای فکت تا کی به روز شده و این یک اختلافی داره مثلا سورس سه روز جلوتر از فکت ما است در این حالت from, to به دست پس این from, to میگه برو برای این بازه زمانی فکتت رو به روز کن وقتی میگیم فکت روزانه ما این تعداد روز عقبه --> یک from , to گرفته و برای این که کار پیچیدگی زیادی نداشته باشه داخل یک حلقه هر بار کار ما انجام میشه و می ره جلو --> بار ما رو به شدت کم توی حلقه: که میگه از fromdate شروع کن و تا todate برو جلو truncate ینی رکورد های جدول رو بدون ایجاد لاگ و امکان بازیابی حذف کن و همینطور سریعتر از دیلیت است --> اگر جداول ایندکس داشت برای سریعتر شدن اول ایندکس را drop می کنیم و بعد truncate میکنیم و وقتی که داریم از truncate استفاده میکنیم اون امکان ریکاوری رو از بین بردیم و اینجا برامون مهم نیست که ریکاوری نداشته باشیم توی دیلیت ما ریکاوری داریم رکوردهای روز قبل برامون مهمه: factdeposit همین جدولی است که داریم پرش میکنیم :f.effdate = currDate - 1 currDate الان کیه ؟ از همون روزی که باید شروع بکنیم و این میگه یه روز قبلش هم در نظر بگیر ینی در واقع داره اطلاعات فکت روز قبل رو برمیداره و در اخر می ریزه توی tmp_last_remain ینی روز قبل از فکت رو توی این tmp ریخته

```
insert into tmp all trn
        select /*+parallel(8)*/
         t.dpst num, t.trns time, t.dpst trnover bes, t.dpst trnover bed, t.trun id
          from SA.dpst trn t
         where t.trns time >= currDate
           and t.trns time < currDate + 1
      commit;
 insert into tmp last remain2
        select /*+parallel(8)*/
         t.dpst num, t.trns time effdate, sum(t2.dpst trnover bes - t2.dpst trnover bed)
dpst bal
          from tmp all trn t
         inner join tmp all trn t2
            on t.dpst num = t2.dpst num
           and t.trns_time >= t2.trns time
           and t.trun id >= t2.trun id
group by t.dpst num, t.trns time, t.trun id;
      commit;
```

اینجا داره tmp_all_trn رو داره با خودش جوین میکنه: این داره هر رکورد رو با تمام رکورد های قبل تر از خودش جوین می کنه چرا این کارو میکنیم؟ برای حساب کردن مانده

tmp_all_trn: این tmp اطلاعات سورس امروز رو می گیره ینی سورس رو ریخت توی این tmp

```
tmp all remain: برای اینکه متوجه بشه سیرده هایی که توی امروز تراکنش داشتن چیان
-- mande dirooz sepordehaee ke tarakonesh dashteand ra dar tmp all remain
mirizad
       insert into tmp all remain
                                    به جای min می تونستیم max یا avg یا ..هم بذاریم چون
         select /*+parallel(8)*/
                                                                     فرقی نمی کرد
          t.dpst_num, currdate, min(t.dpst_bal) dpst_bal
           from tmp last remain t
                                               توى tmp last remain همه سپرده
currdate inner join tmp_all_trn t2
                                                های دیروز هستن ولی فقط الان اونایی
متغییر است
             on t.dpst num = t2.dpst num
                                                 رو اینجا اورده که فقط امروز تراکنش
          group by t.dpst num;
                                                                       داشتن
       commit:
           -- Mandehaye jadid ra dar tmp all remain mirizad, bad az anjame
in marhale agar sepordehee n tarakonesh dashte bashad, n+1 mande barayash
darim
       insert into tmp all remain
         select /*+parallel(8)*/
          nvl(t.dpst num, t2.dpst num),
          nvl(t2.effdate, t.effdate + 1),
          nvl(t.dpst bal, 0) + nvl(t2.dpst bal, 0) dpst bal
           from tmp last remain t
                                                  tmp last remain: مانده دیروز فکت داخلشه
           full outer join tmp last remain2 t2
             on t.dpst num = t2.dpst num;
       commit;
```

tmp all remain: این جدول برای هر سپرده یک مقدار داره توی این داره مشخص میکنه که ایا سیر ده تراکنشی داشته یا نداشته --> اگر سیر ده تراکنش داشته با نداشته باشه بر امون فرق داره

که توی بعدی مانده جدید رو توی tmp all remain بریزه و بعد از انجام این مرحله اگر سپرده ها تراکنشی داشته باشن n+1 مانده براشون ایجاد میشه

و این داره سپرده هایی ک تراکنش داشتن رو برای خودش دربیاره

توی 1 یک مانده برای اونایی که تراکنش داشتن حساب کرد --> حالا توی 2 می خواد n تا مانده

دیگه هم بیار ه

این nvl مثل isnull است

مثلا برای nvl(t.dpst num, t2.dpst num): اگر اولی نال بود دومی رو می ذاریم به جاش ولی اگر هر دوتا مقدار داشتن همون مقدار اولی در نظر گرفته میشه

چرا full outer join کرده؟ شاید سپرده ای امروز بوده که دیروز وجود نداشته - یا شاید امروز تر اکنش نداشته

```
truncate table tmp_min_max_avg;
   insert into tmp_min_max_avg
    select /*+parallel(8)*/
    t.dpst_num, min(t.dpst_bal), max(t.dpst_bal), avg(t.dpst_bal)
    from tmp_all_remain t
    group by t.dpst_num;
commit;
```

```
insert into tmp_dpst_sum_trnover
  select /*+parallel(8)*/
  t.dpst_num,
  SUM(t.dpst_trnover_bes),
  SUM(t.dpst_trnover_bed)
   from SA.dpst_trn t
  where t.trns_time >= currDate
    and t.trns_time < currDate + 1
  group by t.dpst_num;
commit;</pre>
```

این جمع گردش بدهکار و بستانکار رو داره می زنه که سوال از مون نخواسته بود

-	-	-	

```
insert into factdeposit
       select /*+parallel(8)*/
        nvl(tmp.dpst num,tr.dpst num)dpst num,
        currDate effdate,
        nvl(tmp.dpst bal, 0) + nvl(tr.trnoverbes, 0) - nvl(tr.trnoverbed, 0)
                                                                               bal.
        nvl(tr.trnoverbes, 0) trnoverbes,
        nvl(tr.trnoverbed, 0)trnoverbed,
        nvl(tmp bal.min dpst bal, 0) endayminbal,
        nvl(tmp bal.max dpst bal, 0) endaymaxbal,
                    nvl(tmp bal.avg dpst bal, 0) endayavgbal,
        case
          when tr.dpst num is null then
           nvl(tmp.passivedays + 1, 0) +
          else
                                        **
        end passivedays
  from tmp last remain tmp
           on tmp.dpst num = f.dpst num
         full outer join tmp dpst sum trnover tr
           on tr.dpst num = f.dpst num
         full outer join tmp_min_max_avg tmp bal
           on tmp bal.dpst num = f.dpst num;
     commit;
                                          نکته: بعد از هر دستور اینسرت باید commit کنیم
     currDate := currDate + 1;
  end loop;
end;
```

مثلا این nvl(tr.trnoverbes, 0) جمع بستان کارا است و این صفر برای چیه؟ اگر امروز تراکنشی نداشته مقدارشو بزن صفر

این case-when اینجا کارش چیه؟

passivedays: تعداد روزهای بدون عملکرد سیرده است اگر اون روز تراکنش داشته باشد توی جدول tr رکور دی داره

پس میگه اگه توی این tr نیست ینی تراکنشی نداشه tmp.passivedays روبیا به اضافه یک کن

که این tmp رکور دهای فکت دیروز است ینی دیروز رو نگاه کن passivedays چیه یس

tmp.passivedays ینی این سپر ده دیروز passivedaysاش چند بوده و بعد بیا اینو به اضافه

یک کن و اگر توی فکت هم چیزی براش نیست صفر در نظر بگیر --> +

از جدول سورس اینجا استفاده نکرد؟ چون اونجا گروپ بای میخواست در صورتی که این جدوله

خودش الان گروپ بای شده است--> که این به تعداد تراکنش ها رکورد نداره و به تعداد سیرده هایی

که در آن تراکنش داشتن این رکورد داره پنی اگر یک سیرده 10 تا تراکنش داشته باشه فقط یک

ر کور د بر اش دار ه