

# Db2

## Row Permission – Beispiel Column Mask – Umgehung

© Walter E. Huth, 2024

### Inhalt

---

- **Row Permission**
  - Einführung
  - Beispiel [\*]
    - mit diversen, “wilden” Restriktionen des Zugriffs
    - mithilfe einer Globalen Variablen
  - Zusätze
- **Column Mask**
  - Einführung
  - Beispiele, [\*]
    - wie man sie umgehen kann
  - Zusätze

[\*] Realisierung/Tests auf Db2 für Linux bzw. Db2 für Windows – sollte(n) auch auf Db2 für z/OS funktionieren

© Walter E. Huth, 2024

## Row Permission – Einführung

- Definition: ▪ „Row Permission“ ist ein Datenbank-Objekt (d.h. erstellt via CREATE), das eine **Regel für den Zugriff auf Tabellen-Reihen** beschreibt. („Regel“ kann man als Erlaubnis oder als Restriktion interpretieren.)
- Die Regel wird spezifiziert mittels einer SQL **WHERE**-Bedingung, gemäß der ein Benutzer/eine Gruppe/eine Rolle auf eine Reihe zugreifen kann.

Beispiel: `CREATE PERMISSION perm-1 ON tab-1  
FOR ROWS WHERE current_sqlid IN (...) OR col-1 LIKE 'A%'  
ENFORCED FOR ALL ACCESS ENABLE ;`

- Zusätze:
- Zusätzlich erforderlich:  
`ALTER TABLE tab-1 ACTIVATE ROW ACCESS CONTROL ;`
  - Obige CREATE und ALTER erfordern SECADM-Authority.
  - Die WHERE-Bedingung w1 der Permission arbeitet wie ein Filter auf der Tabelle, „bevor“ die vom Benutzer spezifizierte WHERE-Bedingung w2 prozessiert wird. (Die WHERE-Bedingungen w1 und w2 werden mit AND verknüpft.)
  - Definiert man mehrere Row Permissions auf derselben Tabelle, so werden deren Bedingungen mit OR verknüpft.
  - Es gibt built-in Funktionen, die dieses Konzept unterstützen, z.B.:  
`VERIFY_GROUP_FOR_USER ( USER, racf-group-1, racf-group-2, .. )`
  - RCAC (row and column access control) gibt's seit DB2 V10 (z/OS, LUW).

© Walter E. Huth, 2024

## Beispiel: Schutz einzelner Personen

Beispiel-App: Die Personen einer Familie und deren Vorfahren („Stammbaum“) sind in einer Db2-Tabelle PERSON gespeichert.

Über das Web sollen Familien-Angehörige („Gäste“) Zugriff erhalten.

Zunächst müssen sich die Gäste mit eMail-Adresse und pw anmelden, sodann greift stellvertretend „uid1“ auf die Tabelle PERSON zu.

geheim! Klar, uid1 hat SELECT-Berechtigung.

Aber **zusätzlich:**  
**Einige gespeicherte Personen sollen nur für einen Teil der Gäste sichtbar sein!**

(„user requirements“)

© Walter E. Huth, 2024

## Nicht jeder Gast soll alle Personen sehen können!

Gegeben: Tabellen PERSON [id, name, geb\_datum, ...] und GAST [email]

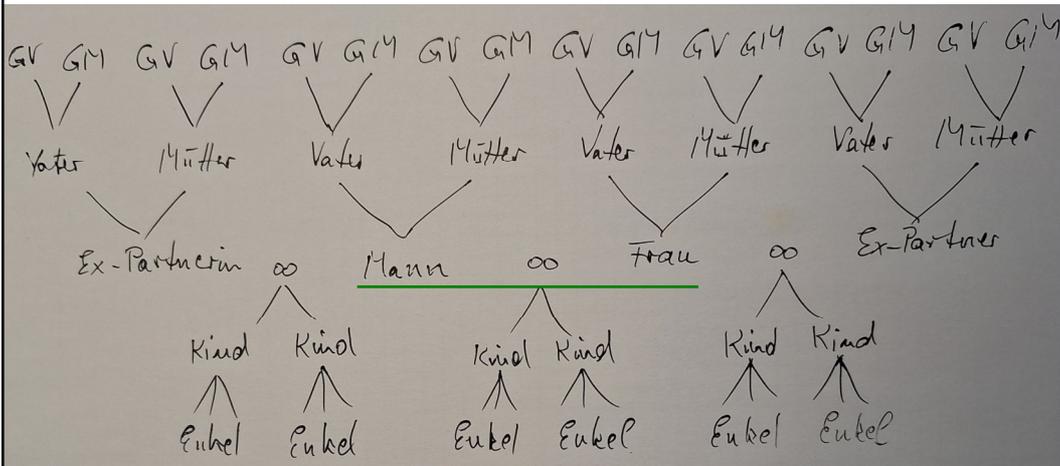
- Restriktionen: Gäste sollen nicht alle gespeicherten Personen sehen können, z.B.:
- Ein Vetter des Mannes soll nur Verwandte des Mannes sehen können.
  - Ein Vetter der Frau soll nur Verwandte der Frau sehen können.
  - Aber: Beide Vettern sollen zusätzlich angezeigt bekommen: den Mann, die Frau, deren Geschwister und deren Nachkommen.
  - Eines der unehelichen Kinder soll nur für bestimmte Gäste sichtbar sein.
  - Jüdische Personen sollen nur für deren direkte Nachkommen sichtbar sein.
  - ... (Weitere Einschränkungen sollen einfach implementierbar sein.)

==> Pro Gast soll es möglich sein, eine „wilde“ Teilmenge von Personen freizuschalten bzw. zu sperren!

Lösungsidee: Pro Restriktion wird ein Schloss eingeführt, daraufhin:  
 Jede **Person** wird geschützt durch **n Schlösser (locks)**;  
 jeder **Gast** erhält **m Schlüssel (keys)**;  
**Zugriff nur, wenn Gast für jedes Schloss einer Person einen Schlüssel besitzt.**

© Walter E. Huth, 2024

## Veranschaulichung: Beispiel-Stammbaum



© Walter E. Huth, 2024

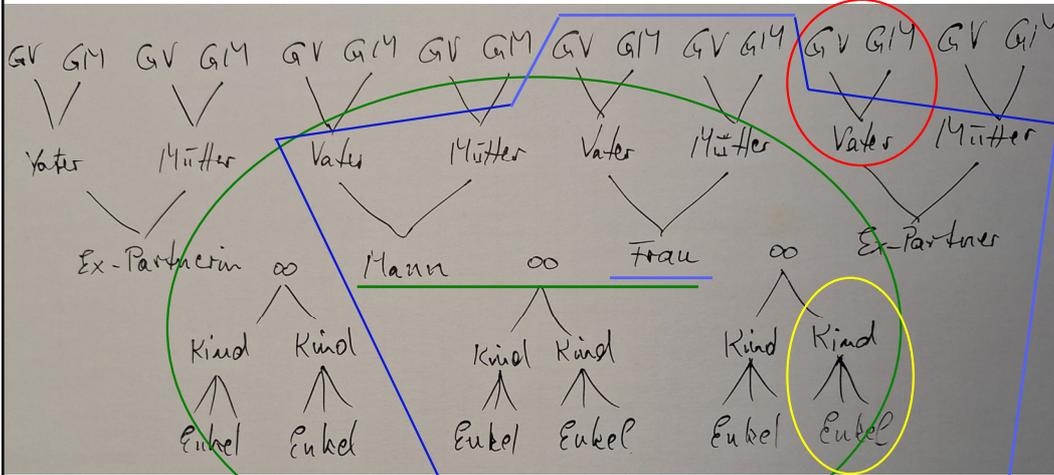
## Beispiele möglicher Restriktionen

Restriktion-1 = Lock L1: Welche Personen im ersten Ansatz für alle Verwandten (Gäste) sichtbar sein sollen

Restriktion-2 = Lock L2: Wen Verwandte der Frau i.e.A. sehen sollen; analog L3: ..des Mannes..

Restriktion-4 = Lock L4: jüdisch gemäß NS-Definition – soll nur für direkte Nachkommen sichtbar sein

Restriktion-5 = Lock L5: uneheliches Kind u. dessen Nachkommen – soll nur für gewisse Gäste sichtbar sein



Beispiel:

Ein Vetter der Frau kann diese nur sehen, wenn er **Key L1** und **Key L2** besitzt,

Das uneheliche Kind und dessen Nachkommen kann er nur sehen, wenn er zusätzlich **Key L5** besitzt.

© Walter E. Huth, 2024

## Benötigte Tabellen für Locks und Keys

### PERSON

id	name	...
id1	Adam	...
id2	Berta	...
id3	Carl	...

### PERSON\_LOCKS

id	lock
id1	L1
id1	L2
id2	L1
id2	L3
id3	L3

### GAST

email
gast1@web.de
gast2@gmx.de
gast3@gmail.com

### GAST\_KEYS

id	key
gast1@web.de	L1
gast1@web.de	L2
gast2@gmx.de	L3
gast2@gmx.de	L4
gast3@gmail.com	L1
gast3@gmail.com	L3

====> \_ gast1 sieht nur id1  
 \_ gast2 sieht nur id3  
 \_ gast3 sieht id2 und id3

© Walter E. Huth, 2024

## CREATE PERMISSION auf Tabelle PERSON

```
-- SECADM's activities:
--
-- Create global variable (prerequisite for - as used in - following permission):
CREATE VARIABLE v_email CHAR(35) ; -- stores email address of a guest
-- Grant all on global variable to dbadmin/programmer's userid:
GRANT ALL ON VARIABLE v_email TO USER uid1 ;
--
-- Idea: A guest can access a row of a person, if no lock (of that person) is left
-- after reduction of all keys (of that guest).
CREATE PERMISSION person_perm ON person p
FOR ROWS
WHERE NOT EXISTS
(
    SELECT pl.lock
    FROM person_locks pl
    WHERE p.id = pl.id
EXCEPT
    SELECT gk.key
    FROM gast_keys gk
    WHERE gk.email = v_email
)
-- OR UPPER(USER) = 'DB2INST1' / 'SYSADM1' -- for db2 administrator
ENFORCED FOR ALL ACCESS ENABLE ;
--
-- Activate permission:
ALTER TABLE person ACTIVATE ROW ACCESS CONTROL ;
--
-- Remark: sequence required for DROP: 1. Permission, 2. Variable
```

© Walter E. Huth, 2024

## Zugriff auf Tabelle PERSON

Wer greift zu? -- Userid uid1 führt folg. Befehle aus:

Welcher Gast? -- aktuellen Gast spezifizieren:  
SET v\_email = 'gast2@gmx.de' ; [\*]

Zugriff (Definition) SELECT id, name, geb\_datum, ...  
FROM person  
WHERE bedingung-1 ;

Restriktionen  
sind  
unsichtbar.

Zugriff (Realität) -- Von Db2 ausgeführt wird:  
SELECT id, name, geb\_datum, ...  
FROM person  
WHERE bedingung-1  
**AND** where-bedingung-aus-row-permission-definition ; [#]

[\*] Schema davor setzen, z.B.: ..DB2INST1.v\_email.. oder ..SECADM1.v\_email..

[#] präziser: AND die OR-Kombinationen der WHERE-Bedingungen aller Row-Permission-Definitionen auf dieser Tabelle -  
inkl. der Bedingung 1=0 nach/aufgrund ALTER table ACTIVATE ROW ACCESS CONTROL

© Walter E. Huth, 2024

## Verschiedene Gäste sehen verschied. Personen

```
-- Userid uid1:
--
SET v_email = 'gast2@gmx.de' ; [*]
--
-- Query:
--
SELECT id, name
  FROM person
 WHERE name LIKE '%a%' ;
--
-- Resultat:
--
ID  NAME
--  -----
03  Carl
```

```
-- Userid uid1:
--
SET v_email = 'gast3@gmail.com'; [*]
--
-- Query:
--
SELECT id, name
  FROM person
 WHERE name LIKE '%a%'
--
-- Resultat:
--
ID  NAME
--  -----
03  Carl
02  Berta
```

Resultat ist abhängig  
vom Inhalt der globalen Variablen,  
d.h. der eMail-Adresse des Gastes.

[\*] Schema davor setzen, z.B.: ..DB2INST1.v\_email .. oder ..SECADM1.v\_email ..

© Walter E. Huth, 2024

## Fazit, Bemerkungen

- **DER Vorteil: Wilde Kombination von Restriktionen wird unterstützt!**
- Füllen der Tabellen PERSON\_LOCKS und GAST\_KEYS
  - Bei diesem Beispiel gilt: Die allermeisten Einträge für PERSON\_LOCKS kann man schnell/fehlerfrei mittels SQL INSERT ... SELECT ... bewerkstelligen. Für die wenigen Gäste sind die Einträge schnell manuell erledigt.
  - Bei anderen Anwendungen könnte es aufwendig werden.
- Schutz der einen Tabelle ausreichend!
  - Neben PERSON gibt's noch PAAR: speichert (Ehe-)Partner.
  - Wird nur via JOIN mit PERSON benutzt – ist automatisch mit geschützt
- Zugriffsberechtigungen für PERSON\_LOCKS und GAST\_KEYS: Restriktiv!
- Performance:
  - Jeder Zugriff erfolgt mit einer erweiterten WHERE-Bedingung.
  - Im vorgestellten Beispiel (~2000 Reihen in PERSON) nicht bemerkbar
  - Bei größeren Datenmengen: Indexe!
- RCAC (row and column access control)
  - überwacht ALLE (auch SYSADM's) SQL-Zugriffe, aber nicht Utilities.

© Walter E. Huth, 2024

## Vergleich mit anderen Konstrukten

### RCAC (row and column access control) im Vergleich zu

- **einer Lösung mit Views**

Nach Manual gilt angeblich:

- Je komplexer/feingliederiger die Restriktionen, desto schwieriger Definitionen und Wartung/Änderungen von Views
- Anwendungen spezifizieren oft Views statt Tabellen.

- **LBAC (label-based access control)**

- RCAC reine Db2 Lösung; LBAC erfordert RACF-Definitionen
- LBAC für hierarchisch geordnete Gruppen (Generäle dürfen mehr als Gefreite.)  
=> LBAC für Militär, Verwaltungen  
vs.  
RCAC für Firmen – und Stammbäume (-:))

© Walter E. Huth, 2024

## Zusätze (aus einer Präsentation von G. Baklarz)

Beispiel-Anforderung:

The PAYROLL table can only be accessed through the HRPROCS.PROC1 stored procedure during the hours from 8:00 am to 5:00 pm

Lösung:

```
CREATE PERMISSION payroll-table-rules
ON PAYROLL

FOR ROWS WHERE CURRENT TIME BETWEEN '8:00' AND '17:00'
AND SYSIBM.ROUTINE_SPECIFIC_NAME = 'PROC1'
AND SYSIBM.ROUTINE_SCHEMA = 'HRPROCS'
AND SYSIBM.ROUTINE_TYPE = 'P'
ENFORCED FOR ALL ACCESS ENABLE;

ALTER TABLE payroll ACTIVATE ROW ACCESS CONTROL;
```

© Walter E. Huth, 2024

## Zusätze (aus einer Präsentation von G. Baklarz)

teils LUW-spezifisch:

### Using UDFs and Triggers with RCAC-Protected Tables

- UDFs must be defined as **SECURED** when referenced from within row and column access control definitions

```
ALTER FUNCTION ACCBALDISPLAY SECURED;
```

```
CREATE MASK EXAMPLEHMO.ACCT_BALANCE_MASK ON PATIENT FOR
COLUMN ACCT_BALANCE RETURN
CASE WHEN VERIFY_ROLE_FOR_USER (SESSION_USER, 'ACCOUNTING') = 1
THEN ACCBALDISPLAY (ACCT_BALANCE)
ELSE 0.00
END
ENABLE;
```



- UDFs invoked on columns protected with a column mask must be defined as **SECURED**. For instance, the **SELECT** statement below will fail unless **CALC** is defined as a secure UDF

```
SELECT CALC (ACC_BALANCE) FROM PATIENT;
```

- Triggers must be defined as **SECURED** if the subject table is protected with row or column access control

```
ALTER TRIGGER T_LOG_CHANGES SECURED;
```

IBM Digital Technical Engagement

IBM

© Walter E. Huth, 2024

## Zusätze (aus einer Präsentation von G. Baklarz)

teils LUW-spezifisch:

### Restrictions and Considerations

- You cannot create a mask on a column which**
  - Is an XML object
  - Is a LOB column or a distinct type column that is based on a LOB
  - Is a column referenced in an expression that defines a generated column
- UDFs and TRIGGERS must be altered with SECURE keyword**
  - Compromise between security vs. integrity
- Automatic Data Movement**
  - No propagation of any existing row permissions or column masks takes place. Target table is automatically protected with the default no access row permission to protect against direct access to that target table
    - MQT, History Tables for Temporal tables, and detached table partitions for range-partitioned tables
- db2look can extract row permission and column mask definitions in order to mimic elsewhere**
- EXPLAIN facility shows access plans with RCAC in place**
  - Can override with NORCAC option

IBM Digital Technical Engagement

IBM

© Walter E. Huth, 2024

## Zusätze (aus Präsentation von N. Poorkamali)

teils LUW-spezifisch:



RCAC
Row and column access control

**Rules about row and column access:**

- ✓ **Not enforced for RI, CHECK, or UNIQUE CONSTRAINT**
  - Preserve data integrity
- ✓ **Require secure triggers**
  - CREATE or ALTER TRIGGER with the SECURED option
  - Managed by SECADM or new privilege CREATE\_SECURE\_OBJECT
  - Rebind trigger packages implicitly after ALTER TRIGGER
- ✓ **Require secure UDFs**
  - Referenced in the row permission and column mask definition
  - CREATE or ALTER TRIGGER with the SECURED option
  - Managed by SECADM or new privilege CREATE\_SECURE\_OBJECT
- ✓ **Populate access control information in EXPLAIN tables**
  - Can activate access control on EXPLAIN tables
- ✓ **No support for MQT and set operations**

14

© Walter E. Huth, 2024

## Inhalt

- **Row Permission**
  - Einführung
  - Beispiel [\*]
    - mit diversen, “wilden” Restriktionen des Zugriffs
    - mithilfe einer Globalen Variablen
  - Zusätze
- ➔ • **Column Mask**
  - Einführung
  - Beispiele, [\*]
    - wie man sie umgehen kann
  - Zusätze

[\*] Realisierung/Tests auf Db2 für Linux bzw. Db2 für Windows – sollte(n) auch auf Db2 für z/OS funktionieren

## Column Mask – Einführung

- Definition: ■ „Column Mask“ ist ein Datenbank-Objekt (d.h. erstellt via CREATE), das eine **Regel** (i.a. Restriktion) **für den Zugriff auf Werte einer Tabellen-Spalte** beschreibt.
- Die Regel wird spezifiziert mittels einer SQL **CASE**-Expression, die beschreibt, unter welchen Bedingungen welche Spalten-Werte Benutzer/Gruppen/Rollen sehen dürfen.

Beispiel: 

```
CREATE MASK mask-1 ON tab-1 FOR COLUMN col-1 RETURN
CASE WHEN current_sqlid IN (...) OR col-1 LIKE 'A%'
THEN col-1
ELSE null
END
ENABLE ;
```

- Zusätze: ■ Zusätzlich erforderlich:  
**ALTER TABLE tab-1 ACTIVATE COLUMN ACCESS CONTROL ;**
- Obige CREATE und ALTER erfordern SECADM-Authority.
  - Es gibt built-in Funktionen, die dieses Konzept unterstützen, z.B.:  
 VERIFY\_GROUP\_FOR\_USER ( USER, racf-group-1, racf-group-2,.. )
  - RCAC (row and column access control) gibt's seit DB2 V10 (z/OS, LUW).

© Walter E. Huth, 2024

## Row Permission vs. Column Mask



- **Table controls to protect SQL access to individual row level & individual column level.**
- ✓ Establish a row policy for a table
  - Filter rows out of answer set
  - Policy can use session information, e.g. the SQL ID is in what group or user is using what role, to control which row is returned in result set
  - Applicable to SELECT, INSERT, UPDATE, DELETE, & MERGE
  - Defined as a row permission
- ✓ Establish a column policy for a table
  - Mask column values in answer set
  - Policy can use session information, e.g. the SQL ID is in what group or user is using what role, to control what masked value is returned in result set
  - Applicable to the output of outermost subselect
  - Defined as column masks
- **Define table policies based on who or how table is being accessed**
- **Managing row and column access controls**

13

Quelle: Präsentation von N. Poorkamali; rote Hervorhebungen von W.Huth

**Gefahr !**

© Walter E. Huth, 2024

## Column Mask umgehen – 1. Beispiel für Zahlen

Unterdrücke die Ausgabe von Boni über 500.00 !

```
CREATE MASK bonus_mask ON emp FOR COLUMN bonus RETURN
CASE WHEN (bonus > 500.00) THEN NULL ELSE bonus END
ENABLE;
ALTER TABLE emp ACTIVATE COLUMN ACCESS CONTROL ;
```

Eine geschickte Abfrage [\*]  
kann diese Boni dennoch anzeigen.

LASTNAME	BONUS	UNMASKED_BONUS
...		
YAMAMOTO	500.00	500
YOSHIMURA	500.00	500
BROWN	NULL	600
HENDERSON	NULL	600
...		
LUCCHESI	NULL	900
HAAS	NULL	1000
HEMMINGER	NULL	1000

[\*] s. „Unmasking the masked data“ by Emil Kotrc, <https://www.idug.org/news/unmasking-the-masked-data>  
© Walter E. Huth, 2024

## Column Mask umgehen – 2. Beisp. für Zahlen (1)

PERSON_M		
ID	NAME	SALARY
01	Hugo	1000,00
02	Emil Hans	1900,50
03	Hans-Peter	3500,40
04	Emma Lotta	4000,09
05	Lena	7900,00

Unterdrücke die Ausgabe von Gehältern über 2000.00 !

```
CREATE MASK person_salary
ON person_m FOR COLUMN salary RETURN
CASE WHEN (salary > 2000)
THEN NULL
ELSE salary
END
ENABLE ;
ALTER TABLE person_m
ACTIVATE COLUMN ACCESS CONTROL ;
```

```
SELECT * FROM person_m
==>
```

ID	NAME	SALARY
01	Hugo	1000,00
02	Emil Hans	1900,50
03	Hans-Peter	-
04	Emma Lotta	-
05	Lena	-

© Walter E. Huth, 2024

## Column Mask umgehen – 2. Beisp. für Zahlen (2)

Dennoch Gehalt abschätzen:

```
WITH intervale ( x1, x2 ) AS
( SELECT 0, 999.99 FROM sysibm.sysdummy1
  UNION
  SELECT 1000, 1999.99 FROM sysibm.sysdummy1
  UNION
  SELECT 2000, 2999.99 FROM sysibm.sysdummy1
  .. etc. ..
  UNION
  SELECT 9000, 9999.99 FROM sysibm.sysdummy1
)
SELECT id, name, salary
      , x1 AS salary_von, x2 AS salary_bis
FROM person_m, intervale
WHERE salary BETWEEN x1 AND x2
```

Variation der Idee von Emil Kotrc:

- ohne Rekursion
- mit Berücksichtigung von Nachkommastellen

nicht:  
„output of  
outermost  
subselect“

ID	NAME	SALARY	SALARY_VON	SALARY_BIS
01	Hugo	1000,00	1000	1999,99
02	Emil Hans	1900,50	1000	1999,99
03	Hans-Peter	-	3000	3999,99
04	Emma Lotta	-	4000	4999,99
05	Lena	-	7000	7999,99

© Walter E. Huth, 2024

## Column Mask umgehen – Beispiel für Texte (1)

Spaltenwerte **nicht** anzeigen, wenn sie „e“ oder „E“ enthalten!

```
CREATE MASK person_name ON person_m FOR COLUMN name RETURN
CASE WHEN (UPPER(name) LIKE '%E%') THEN NULL
      ELSE name
END
ENABLE ;
ALTER TABLE person_m ACTIVATE COLUMN ACCESS CONTROL ;
```

PERSON_M
-----
ID NAME
-----
01 Hugo
02 Emil Hans
03 Hans-Peter
04 Emma Lotta
05 Lena

SELECT id, name  
FROM person\_m

==>

ID	NAME
-----	-----
01	Hugo
02	-
03	-
04	-
05	-

Query auf den folg. Seiten

==>

ID	NAME	NAME_UNMASKED
-----	-----	-----
01	Hugo	hugo
02	-	emil hans
03	-	hans-peter
04	-	emma lotta
05	-	lena

© Walter E. Huth, 2024

## Column Mask umgehen – Beispiel für Texte (2)

Query zum Anzeigen aller Namen:

Simpel-Version, z.B. nur Kleinbuchstaben

```
WITH abc ( letter ) AS
( SELECT 'a' FROM sysibm.sysdummy1
  UNION
  SELECT 'b' FROM sysibm.sysdummy1
  .. etc. ..
  UNION
  SELECT 'z' FROM sysibm.sysdummy1
  UNION
  SELECT ' ' FROM sysibm.sysdummy1
  UNION
  SELECT '-' FROM sysibm.sysdummy1
)
, position ( nr ) AS
( SELECT 1 FROM sysibm.sysdummy1
  UNION ALL
  SELECT nr + 1 FROM position
    WHERE nr < (SELECT MAX(LENGTH(name))
                 FROM person_m )
    AND nr < 2000 [*]
)
.. Fortsetzung nächste Seite ..
```

ABC	
-----	
LETTER	
-----	
a	
b	
.. etc. ..	
z	
□ ←blank	
- ←minus	

POSITION	
-----	
NR	
--	
1	
2	
3	
.. etc. ..	
n = Spaltenlänge	

[\*] unterdrückt Warnung „infinite loop“

© Walter E. Huth, 2024

## Column Mask umgehen – Beispiel für Texte (3)

Query zum Anzeigen aller Namen:

nicht:  
„output of  
outermost  
subselect“

```
.. (Fortsetzung) ..
, name_vertikal (id, nr, letter) AS
(
  SELECT id, nr, letter
  FROM person_m, position, abc
  WHERE letter =
        SUBSTR(LOWER(name), nr, 1)
)
, solution (id, name_unmasked) AS
(SELECT id
 , CAST (
   LISTAGG(letter, '' )
   WITHIN GROUP (ORDER BY nr)
   AS VARCHAR(10) )
   AS name_unmasked
 FROM name_vertikal
 GROUP BY id
)
SELECT s.id, name, name_unmasked
FROM solution s, person_m p
WHERE s.id = p.id
```

NAME_VERTIKAL		
ID	NR	LETTER
-----		
01	1	h
02	1	e
03	1	h
04	1	e
05	1	l
01	2	u
02	2	m
03	2	a
04	2	m
05	2	e
01	3	g
02	3	i
03	3	n
04	3	m
05	3	n
01	4	o
02	4	l
03	4	s
04	4	a
05	4	a
01	5	□ ←blank
02	5	□ ←blank
03	5	- ←minus
..	etc.	..

Kreuzprodukt  
von id und nr;  
danach kombiniert  
mit Buchstabe aus  
person\_m.name

SOLUTION	
ID	NAME_UNMASKED
-----	
01	hugo
02	emil hans
03	hans-peter
04	emma lotta
05	lena

Resultat  
s. vorne

© Walter E. Huth, 2024

## Column Mask - Zusätze

im Katalog:

```
SELECT char(controlscheme,6) AS schema
      , char(controlname,14) AS name
      , controltype           AS type           -- LUW: R oder C; z/OS: R oder M
      , char(ruletext,60)     AS ruletext
FROM   syscat.controls                -- z/OS: SYSIBM.SYSCONTROLS
```

SCHEMA NAME		TYPE	RULETEXT
xyz	PERSON_SALARY	C	CASE WHEN (SALARY > 2000) THEN NULL ELSE SALARY END
xyz	PERSON_NAME	C	CASE WHEN (UPPER(NAME) LIKE '%E%') THEN NULL ELSE NAME END

### Ursache des Umgehungsproblems:

- Column Mask betrifft nur den „output of outermost subselect“.
- Direkter Tabellen-Zugriff mit SQL (statt nur per Programm) erlaubt

### Flankierende Maßnahmen:

- s. Artikel  
„Db2 for z/OS column mask ... effective data security strategy“

<https://www.idug.org/news/db2-for-zos-column-mask-functionality-part-of-an-effective-data-security-strategy>  
mit weiterem Link zu CIS (Center for Internet Security) -Dokument („CIS IBM Db2 13 for z/OS Benchmark“)

Db2 13 for z/OS FL 506 hebt einige Restriktionen für Column Masks auf:

[https://www.ibm.com/docs/en/db2-for-zos/13?topic=levels-function-level-506#db2z\\_fl\\_v13r1m506\\_\\_e29163](https://www.ibm.com/docs/en/db2-for-zos/13?topic=levels-function-level-506#db2z_fl_v13r1m506__e29163)

© Walter E. Huth, 2024

**Vielen Dank  
für Ihre Aufmerksamkeit !**

walter.huth (at) gmx.de  
whuth.de

© Walter E. Huth, 2024