

# 6. Datendefinition und -kontrolle in SQL

## ■ Datendefinition

- Datentypen, Domains
- Erzeugen von Tabellen (CREATE TABLE)
- Ändern/Löschen von Tabellen (Schemaevolution)

## ■ Sichtkonzept (Views)

## ■ Zugriffskontrolle/Autorisierung: GRANT, REVOKE

## ■ Integritätsbedingungen und Trigger

- Klassifikation von Integritätsbedingungen
- Integritätsregeln / Trigger
- Einsatzformen von Triggern



## Datendefinition in SQL

### ■ SQL-Umgebung (Environment) besteht aus Katalogen und Benutzern (authorization identifiers)

### ■ ein Katalog enthält:

- für jede Datenbank ein Schema
- ein **INFORMATION\_SCHEMA** (Metadaten über alle Schemata)  
=> dreiteilige Objektnamen: <catalog>.<schema>.<object>

### ■ Schema-Definition

```
CREATE SCHEMA      [schema] AUTHORIZATION user  
                    [DEFAULT CHARACTER SET char-set]  
                    [schema-element-list]
```

- jedes Schema ist einem Benutzer (user) zugeordnet, z.B. DBA
- Schema erhält Benutzernamen, falls keine explizite Namensangabe erfolgt
- Definition aller Definitionsbereiche, Basisrelationen, Sichten (Views), Integritätsbedingungen und Zugriffsrechte

### ■ Beispiel: CREATE SCHEMA FLUG-DB AUTHORIZATION LH\_DBA1



# SQL92-Datentypen

## ■ String-Datentypen

CHARACTER	[ ( length ) ]	(Abkürzung: CHAR)
CHARACTER VARYING	[ ( length ) ]	(Abkürzung: VARCHAR)
NATIONAL CHARACTER	[ ( length ) ]	(Abkürzung: NCHAR)
NCHAR VARYING	[ ( length ) ]	
BIT	[ ( length ) ]	
BIT VARYING	[ ( length ) ]	

## ■ Numerische Datentypen

NUMERIC	[ ( precision [ , scale ] ) ]	
DECIMAL	[ ( precision [ , scale ] ) ]	(Abkürzung: DEC)
INTEGER		(Abkürzung: INT)
SMALLINT		
FLOAT	[ ( precision ) ]	
REAL		
DOUBLE PRECISION		

## ■ Datums-/Zeitangaben (Datetimes)

DATE	
TIME	
TIMESTAMP	
TIME WITH TIME ZONE	
TIMESTAMP WITH TIME ZONE	
INTERVAL	(* Datums- und Zeitintervalle *)



# Definitionsbereiche (Domains)

## ■ Festlegung zulässiger Werte durch Domain-Konzept

```
CREATE DOMAIN domain [AS] data-type
  [DEFAULT { literal | niladic-function-ref | NULL} ]
  [ [CONSTRAINT constraint]
    CHECK (cond-exp) [deferrability]]
```

## ■ optionale Angabe von Default-Werten

## ■ Wertebereichseingrenzung durch benannte CHECK-Constraint

## ■ Beispiele:

```
CREATE DOMAIN ABTNR AS CHAR (6)
CREATE DOMAIN ALTER AS INT DEFAULT NULL
  CHECK (VALUE=NULL OR VALUE > 18)
```

## ■ Beschränkungen

- keine echten benutzerdefinierten Datentypen
- keine strenge Typprüfung
- Domains können nur bzgl. Standard-Datentypen (nicht über andere Domains) definiert werden



# Erzeugung von Basisrelationen

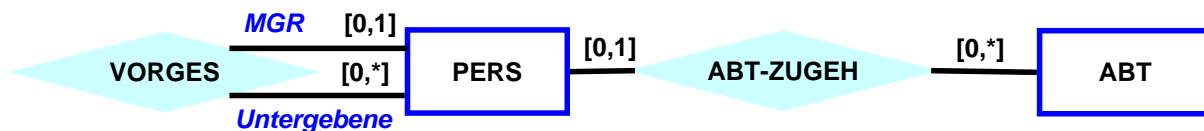
```
CREATE [ [GLOBAL | LOCAL] TEMPORARY] TABLE base-table  
    (base-table-element-commalist)  
    [ON COMMIT {DELETE | PRESERVE} ROWS]
```

base-table-element ::= column-def | base-table-constraint-def

- permanente und temporäre Relationen
- zwei Typen von temporären Relationen:
  - LOCAL: Lebensdauer auf erzeugende Transaktion begrenzt
  - GLOBAL: Lebensdauer auf „Session“ eines Benutzers begrenzt; Inhalt kann beim Commit zurückgesetzt werden
- Bei der Attributdefinition (column definition) werden folgende Angaben spezifiziert:
  - Attributname sowie Datentyp bzw. Domain
  - Eindeutigkeit (UNIQUE bzw. PRIMARY KEY), FOREIGN-KEY-Klausel
  - Verbot von Nullwerten (NOT NULL), CHECK-Bedingung, Default-Werte
- Integritätsbedingungen, die mehrere Attribute der Relation betreffen, können als eigene „table constraint“ definiert werden



## CREATE TABLE: Beispiel



### CREATE TABLE PERS

```
(PNR      INT           PRIMARY KEY,  
BERUF    VARCHAR (50),  
PNAME    VARCHAR (50)   NOT NULL,  
PALTER   ALTER,        (* siehe Domain-Definition *)  
MGR      INT           REFERENCES PERS,  
ANR      ABTNR        (* Domain-Definition *)  
GEHALT   DEC (7) DEFAULT 0 CHECK (VALUE < 120000)  
FOREIGN KEY (ANR) REFERENCES ABT )
```

### CREATE TABLE ABT

```
(ANR      ABTNR        PRIMARY KEY,  
ANAME    VARCHAR (50)  NOT NULL)
```



# Dynamische Änderung einer Relation

- Bei Relationen können dynamisch (während ihrer Lebenszeit) Schemaänderungen durchgeführt werden (Schema-Evolution)
  - Hinzufügen, Ändern und Löschen von Attributen
  - Hinzufügen und Löschen von Constraints

```
ALTER TABLE base-table
{ ADD [COLUMN] column-def
  | ALTER [COLUMN] column {SET default-def | DROP DEFAULT}
  | DROP [COLUMN] column {RESTRICT | CASCADE}
  | ADD base-table-constraint-def
  | DROP CONSTRAINT constraint {RESTRICT | CASCADE}}
```

## ■ Beispiele

```
ALTER TABLE PERS ADD SVNR INT UNIQUE
ALTER TABLE PERS DROP COLUMN SVNR RESTRICT
```

- RESTRICT führt zur Rückweisung der Operation, wenn das zu löschende Attribut (Column) in einer Sicht oder einer Integritätsbedingung (Check) referenziert wird
- CASCADE dagegen erzwingt die Folgelöschung aller Sichten und Check-Klauseln, die von dem Attribut abhängen



# Löschen von Objekten

```
DROP { TABLE base-table | VIEW view | DOMAIN domain |
      SCHEMA schema }
{RESTRICT | CASCADE}
```

- Nicht mehr benötigte Objekte (Relationen, Sichten, ...) können durch die DROP-Anweisung aus dem System entfernt werden
  - Mit der CASCADE-Option können 'abhängige' Objekte (z.B. Sichten auf Relationen oder anderen Sichten) mitentfernt werden
  - RESTRICT verhindert Löschen, wenn die zu löschende Relation noch durch Sichten oder Integritätsbedingungen referenziert wird

## ■ Beispiele:

```
ALTER TABLE PERS DROP CONSTRAINT PersConstraint CASCADE
```

```
DROP TABLE PERS RESTRICT
```



# Sichtkonzept

- Sicht (**View**): mit Namen bezeichnete, aus Basisrelationen abgeleitete, **virtuelle Relation** (Anfrage)
- Korrespondenz zum externen Schema bei ANSI/SPARC (Benutzer sieht jedoch i.a. mehrere Views und Basisrelationen)

```
CREATE VIEW view [ (column-commalist ) ] AS table-exp  
[WITH [ CASCADED | LOCAL] CHECK OPTION]
```

- Beispiel: Sicht auf PERS, die alle Programmierer mit einem Gehalt unter 30000 umfasst

## CREATE VIEW

```
ARME_PROGRAMMIERER (PNR, NAME, BERUF, GEHALT, ANR) AS  
SELECT PNR, NAME, BERUF, GEHALT, ANR  
FROM PERS  
WHERE BERUF = 'Programmierer' AND  
GEHALT < 30 000
```



## Sichtkonzept (2)

- Sicht kann wie eine Relation behandelt werden
  - Anfragen / Anwendungsprogramme auf Sichten
  - Sichten auf Sichten sind möglich
- Vorteile:
  - Erhöhung der Benutzerfreundlichkeit
  - erhöhte Datenunabhängigkeit / verbesserte Schema-Evolution
  - Datenschutz / Zugriffskontrolle



## Sichtkonzept (3)

### ■ Sichtsemantik

- allgemeine Sichten werden nicht materialisiert, sondern als Anfrageergebnis interpretiert, das dynamisch beim Zugriff generiert wird
- Sicht entspricht einem „dynamisches Fenster“ auf zugrundeliegenden Basisrelationen
- Sicht-Operationen müssen durch (interne) *Query-Umformulierung* auf Basisrelationen abgebildet werden
- eingeschränkte Änderungen: aktualisierbare und nicht-aktualisierbare Sichten

### ■ Sonderform: *Materialisierte Sichten*

- physische Speicherung des Anfrageergebnisses
- unterstützt schnelleren Lesezugriff
- Notwendigkeit der Aktualisierung (automatisch durch das DBS)
- erhöhter Speicherbedarf
- kein Bestandteil von SQL92, jedoch in vielen DBS verfügbar (CREATE MATERIALIZED VIEW ...)



## Sichtkonzept (4)

### ■ Abbildung von Sicht-Operationen auf Basisrelationen

- Sichten werden i.a. nicht explizit und permanent gespeichert, sondern Sicht-Operationen werden in äquivalente Operationen auf Basisrelationen umgesetzt
- Umsetzung ist für Leseoperationen meist unproblematisch

```
SELECT NAME, GEHALT
FROM ARME_PROGRAMMIERER
WHERE ANR = 'A05'
```

```
SELECT NAME, GEHALT
FROM PERS
WHERE ANR = 'A05'
```

### ■ Abbildungsprozess auch über mehrere Stufen durchführbar

```
CREATE VIEW V AS SELECT ... FROM R WHERE P
CREATE VIEW W AS SELECT ... FROM V WHERE Q

SELECT ... FROM W WHERE C
```

```
SELECT ...FROM V
WHERE C AND Q
```



## Sichtkonzept (5)

### ■ Problemfälle aufgrund von SQL-Einschränkungen

- keine Schachtelung von Aggregatfunktionen und Gruppenbildung (GROUP-BY)
- keine Aggregatfunktionen in WHERE-Klausel möglich

```
CREATE VIEW ABTINFO (ANR, GSUMME)AS
  SELECT ANR, SUM(GEHALT)
  FROM PERS
  GROUP BY ANR
```

```
SELECT AVG (GSUMME) FROM ABTINFO
```



## Sichtkonzept (6)

### ■ Probleme für Änderungsoperationen auf Sichten

- erfordern, dass zu jedem Tupel der Sicht zugrundeliegende Tupel der Basisrelationen eindeutig identifizierbar sind
- Sichten auf einer Basisrelation sind nur aktualisierbar, wenn der Primärschlüssel in der Sicht enthalten ist.
- Sichten, die über Aggregatfunktionen oder Gruppenbildung definiert sind, sind nicht aktualisierbar
- Sichten über mehr als eine Relation sind im allgemeinen nicht aktualisierbar

```
CREATE VIEW READONLY (BERUF, GEHALT) AS
  SELECT BERUF, GEHALT FROM PERS
```

### ■ CHECK-Option:

- Einfügungen und Änderungen müssen das die Sicht definierende Prädikat erfüllen. Sonst: Zurückweisung
- nur auf aktualisierbaren Sichten definierbar

### ■ Löschen von Sichten:

```
DROP VIEW ARME_PROGRAMMIERER CASCADE
```



# Datenkontrolle

## ■ Zugriffskontrolle

- Maßnahmen zur Datensicherheit und zum Datenschutz
- Sichtkonzept
- Vergabe und Kontrolle von Zugriffsrechten

## ■ Integritätskontrolle

- *Semantische Integritätskontrolle*
- Einhaltung der *physischen Integrität* sowie der *Ablaufintegrität* (operationale Integrität)

## ■ Transaktionskonzept (ACID-Eigenschaften)

- Verarbeitungsklammer für die Einhaltung von semantischen Integritätsbedingungen
- im SQL-Standard: COMMIT WORK, ROLLBACK WORK, Beginn einer Transaktion implizit
- Verdeckung der Nebenläufigkeit (concurrency isolation)
- Verdeckung von (erwarteten) Fehlerfällen (-> Logging und Recovery)



## Zugriffskontrolle in SQL

### ■ Sicht-Konzept: wertabhängiger Zugriffsschutz

- Untermengenbildung
- Verknüpfung von Relationen
- Verwendung von Aggregatfunktionen

### ■ GRANT-Operation: Vergabe von Rechten auf Relationen bzw. Sichten

```
GRANT {privileges-commalist | ALL PRIVILEGES}
      ON accessible-object TO grantee-commalist [WITH GRANT OPTION]
```

### ■ Zugriffsrechte: SELECT, INSERT, UPDATE, DELETE, REFERENCES, USAGE

- Erzeugung einer „abhängigen“ Relation erfordert REFERENCES-Recht auf von Fremdschlüsseln referenzierten Relationen
- USAGE erlaubt Nutzung spezieller Wertebereiche (character sets)
- Attributeinschränkung bei INSERT, UPDATE und REFERENCES möglich
- dynamische Weitergabe von Zugriffsrechten: WITH GRANT OPTION (dezentrale Autorisierung)

### ■ Empfänger: Liste von Benutzern bzw. PUBLIC





# Vergabe von Zugriffsrechten: Beispiele

- GRANT SELECT ON ABT TO PUBLIC
- GRANT INSERT, DELETE ON ABT TO Mueller, Weber WITH GRANT OPTION
- GRANT UPDATE (GEHALT) ON PERS TO Schulz
- GRANT REFERENCES (PRONR) ON PROJEKT TO PUBLIC



## Zugriffskontrolle in SQL (2)

- Rücknahme von Zugriffsrechten:

```
REVOKE [GRANT OPTION FOR] privileges-commalist  
ON accessible-object FROM grantee-commalist {RESTRICT | CASCADE }
```

Beispiel: REVOKE SELECT ON ABT FROM Weber CASCADE

- ggf. fortgesetztes Zurücknehmen von Zugriffsrechten
- wünschenswerte Entzugssemantik:
  - Der Entzug eines Rechtes ergibt einen Zustand der Zugriffsberechtigungen, als wenn das Recht nie erteilt worden wäre
- Probleme:
  - Rechteempfang aus verschiedenen Quellen
  - Zeitabhängigkeiten
- Führen der Abhängigkeiten in einem *Autorisierungsgraphen*



# Semantische Integritätsbedingungen

## ■ Ziele

- nur 'sinnvolle' und 'zulässige' Änderungen der DB
- möglichst hohe Übereinstimmung von DB-Inhalt und Miniwelt (Datenqualität)

## ■ bei COMMIT müssen alle semantischen Integritätsbedingungen erfüllt sein (Transaktionskonsistenz)

## ■ zentrale Überwachung von semantischen Integritätsbedingungen durch DBS anstelle durch Anwendungen

- größere Sicherheit
- vereinfachte Anwendungserstellung
- leichtere Änderbarkeit von Integritätsbedingungen
- Leistungsvorteile
- Unterstützung von interaktiven sowie programmierten DB-Änderungen

## ■ Integritätsbedingungen der Miniwelt sind explizit bekannt zu machen, um automatische Überwachung zu ermöglichen

- seit SQL92 umfangreiche Spezifikationsmöglichkeiten (relationale Invarianten, benutzerdefinierte Integritätsbedingungen)



## Klassifikation von Integritätsbedingungen

### 1. modellinhärente vs. anwendungsspezifische Bedingungen

modellinhärente Integritätsbedingungen, z. B. Relationale Invarianten (Primärschlüsselbedingung, referentielle Integrität) und Wertebereichsbeschränkung für Attribute

### 2. Reichweite

Reichweite	Beispiele
Attribut	GEB-JAHR ist numerisch, 4-stellig
Satzausprägung	ABT.GEHALTSSUMME < ABT.JAHRESETAT
Satztyp	PNR ist eindeutig
mehrere Satztypen	ABT.GEHALTSSUMME ist Summe aller Angestelltegehälter

### 3. Zeitpunkt der Überprüfbarkeit

- unverzögert (sofort bei Änderungsoperation)
- verzögert (am Transaktionsende)

### 4. Art der Überprüfbarkeit

- Zustandsbedingungen (statische Integritätsbedingungen)
- dynamische Integritätsbedingungen



# Dynamische Integritätsbedingungen

- Beziehen sich im Gegensatz zu statischen IB auf Änderungen selbst und damit auf mehrere Datenbankzustände
- Zwei Varianten
  - *Übergangsbedingungen*: Änderung von altem zu neuem DB-Zustand wird eingeschränkt
  - *temporale Bedingungen*: Änderungen in bestimmtem zeitlichen Fenster werden eingeschränkt
- Beispiele dynamischer Integritätsbedingungen
  - Übergang von FAM-STAND von 'ledig' nach 'geschieden' ist unzulässig
  - Gehalt darf nicht kleiner werden
  - Gehalt darf innerhalb von 3 Jahren nicht um mehr als 25% wachsen



# Integritätsbedingungen in SQL92

- Eindeutigkeit von Attributwerten
  - UNIQUE bzw. PRIMARY KEY bei CREATE TABLE
  - Satztypbedingungen

Bsp.: CREATE TABLE PERS ...  
PNR INT UNIQUE (bzw. PRIMARY KEY)
- Fremdschlüsselbedingungen
  - FOREIGN-KEY-Klausel
  - Satztyp- bzw. satztypübergreifende Bedingung
- Wertebereichsbeschränkungen von Attributen
  - CREATE DOMAIN
  - NOT NULL
  - DEFAULT
  - Attribut- und Satztyp-Bedingungen



## Integritätsbedingungen in SQL92 (2)

### ■ Allgemeine Integritätsbedingungen

- CHECK-Constraints bei CREATE TABLE
- allgemeine Assertions, z. B. für satztypübergreifende Bedingungen

#### *CHECK-Constraints bei CREATE TABLE*

```
CREATE TABLE PERS ....
  GEB-JAHR INT
  CHECK (VALUE BETWEEN 1900 AND 2100)
CREATE TABLE ABT .....
  CHECK (GEHALTSSUMME < JAHRESETAT)
```

#### *Anweisung CREATE ASSERTION*

```
CREATE ASSERTION A1
  CHECK (NOT EXISTS
    (SELECT * FROM ABT A
     WHERE GEHALTSSUMME <>
      (SELECT SUM (P.GEHALT) FROM PERS P
       WHERE P.ANR = A.ANR)))
  DEFERRED
```

### ■ Festlegung des Überprüfungszeitpunktes:

- IMMEDIATE: am Ende der Änderungsoperation (Default)
- DEFERRED: am Transaktionsende (COMMIT)

### ■ keine direkte Unterstützung für dynamische Integritätsbedingungen in SQL92 -> Trigger (SQL:1999)



## Integritätsregeln

- Standardreaktion auf verletzte Integritätsbedingung: ROLLBACK
- Integritätsregeln erlauben Spezifikation von Folgeaktionen, z. B. um Einhaltung von Integritätsbedingungen zu erreichen
  - SQL92: deklarative Festlegung referentieller Folgeaktionen (CASCADE, SET NULL, ...)
  - SQL99: Trigger
- Trigger: Festlegung von Folgeaktionen für Änderungsoperationen
  - INSERT
  - UPDATE oder
  - DELETE
- Trigger wesentlicher Mechanismus von *aktiven DBS*
- Verallgemeinerung durch sogenannte ECA-Regeln (Event / Condition / Action)



## Integritätsregeln (2)

### ■ Beispiel: Wartung der referentiellen Integrität

#### – Deklarativ

```
CREATE TABLE PERS
(PNR INT PRIMARY KEY,
 ANR INT FOREIGN KEY
 REFERENCES ABT
 ON DELETE CASCADE
 ... );
```

#### – Durch Trigger

```
CREATE TRIGGER MITARBEITERLÖSCHEN
AFTER DELETE ON ABT
REFERENCING OLD AS A
DELETE FROM PERS P
WHERE P.ANR = A.ANR;
```



## Trigger

- ausführbares, benanntes DB-Objekt, das implizit durch bestimmte Ereignisse (“triggering event”) aufgerufen werden kann
- Triggerspezifikation besteht aus
  - auslösendem Ereignis (Event)
  - Ausführungszeitpunkt
  - optionaler Zusatzbedingung
  - Aktion(en)
- zahlreiche Einsatzmöglichkeiten
  - Überwachung nahezu aller Integritätsbedingungen, inkl. dynamischer Integritätsbedingungen
  - Validierung von Eingabedaten
  - automatische Erzeugung von Werten für neu eingefügten Satz
  - Wartung replizierter Datenbestände
  - Protokollieren von Änderungsbefehlen (Audit Trail)
  -



# Trigger (2)

## ■ SQL99-Syntax

```
CREATE TRIGGER <trigger name>
{BEFORE|AFTER}{INSERT|DELETE|
  UPDATE [OF <column list>]}
ON <table name>
[ORDER <order value>]
[REFERENCING <old or new alias list>]
[FOR EACH {ROW|STATEMENT}]
[WHEN (<search condition>)]
<triggered SQL statement>
```

```
<old or new alias> ::=
OLD [AS]<old values correlation name>|
NEW [AS]<new values correlation name>|
OLD_TABLE [AS]<old values table alias>|
NEW_TABLE [AS]<new values table alias>
```

- Trigger-Events: INSERT, DELETE, UPDATE
- Zeitpunkt: BEFORE oder AFTER
- mehrere Trigger pro Event/Zeitpunkt möglich (benutzerdefinierte Aktivierungsreihenfolge)
- Bedingung: beliebiges SQL-Prädikat (z. B. mit komplexen Subqueries)
- Aktion: beliebige SQL-Anweisung (z. B. auch neue prozedurale Anweisungen)
- Trigger-Bedingung und -Aktion können sich sowohl auf alte als auch neue Tupelwerte der betroffenen Tupel beziehen
- Trigger-Ausführung für jedes betroffene Tupel einzeln (FOR EACH ROW) oder nur einmal für auslösende Anweisung (FOR EACH STATEMENT)



## Trigger-Beispiele

### ■ Realisierung einer dynamischen Integritätsbedingung

```
CREATE TRIGGER GEHALTSTEST
AFTER UPDATE OF GEHALT ON PERS
REFERENCING OLD AS AltesGehalt,
NEW AS NeuesGehalt
WHEN (NeuesGehalt < AltesGehalt)
```

```
ROLLBACK;
```

### ■ Wartung einer materialisierten Sicht ARME\_PROGRAMMIERER

```
CREATE TRIGGER AP-INSERT
AFTER INSERT ON PERS
FOR EACH ROW
REFERENCING NEW AS N
WHEN N.BERUF = „Programmierer“ AND N.GEHALT < 30000
INSERT INTO ARME_PROGRAMMIERER
VALUES (N.PNR, N.NAME, N.BERUF, ...)
```



## Probleme von Triggern

- teilweise prozedurale Semantik (Zeitpunkte, Verwendung alter/neuer Werte, Aktionsteil im Detail festzulegen)
- Trigger derzeit beschränkt auf Änderungsoperationen einer Tabelle (UPDATE, INSERT, DELETE)
- derzeit i. a. keine verzögerte Auswertung von Triggern
- Gefahr zyklischer, nicht-terminierender Aktivierungen
- Korrektheit des DB-/Trigger-Entwurfes (Regelabhängigkeiten, parallele Regelausführung, ...)

Dennoch sind Trigger sehr mächtiges und wertvolles Konstrukt, u.a. zur DBS-internen Nutzung



## Zusammenfassung

- **Datendefinition:**
  - CREATE / DROP TABLE, VIEW, ...;
  - ALTER TABLE
  - Standardisierte SQL-Sichten für Metadaten (INFORMATION SCHEMA)
- **Sicht-Konzept (Views)**
  - Reduzierung von Komplexität, erhöhte Datenunabhängigkeit, Zugriffsschutz
  - Einschränkungen bezüglich Änderbarkeit
- **dezentrales Autorisierungskonzept (GRANT, REVOKE)**
- **Integritätsbedingungen**
  - Klassifikation gemäß 4 Kriterien
  - Umfassende Unterstützung in SQL92
- **Trigger**
  - automatische Reaktion bei DB-Änderungen (-> „aktive DBS“)
  - zahlreiche Anwendungsmöglichkeiten

