

# ASN.1

## Abstract Syntax Notation One

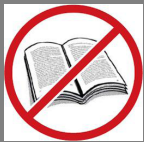
Facultad de Ingeniería – Tecnólogo en  
Telecomunicaciones, 2016

# ASN.1

- ASN.1 : Abstract Syntax Notation One
  - Es un lenguaje formal diseñado para especificar la sintaxis de tipos de datos.
  - Tipos de datos a ser intercambiados entre diferentes sistemas.
    - Algunos ejemplos:
      - Telefonía (SS7, Otros)
      - Banca, tarjetas de crédito
      - Aviación
      - Redes de Datos (SNMP, LDAP)

# ASN.1

- Es un standard de ISO, desarrollado originalmente a través del ITU-T.



- X.208 de ITU-T

- X.680 de ITU-T

- Período de trabajo: 1988-1997

# ASN.1

- Algunas definiciones:
  - Application Component (AC):
    - representa a las entidades de aplicación.
      - bases de datos
      - archivos de texto o de imágenes
      - Información de gestión
    - El AC ve la información de acuerdo a la aplicación concreta, por ello la información para el AC tiene más estructura

# ASN.1

- Algunas definiciones:
  - Data Transfer Component (DTC):
    - representa a las entidades que se encargan de transportar la información a través de la red.
      - TCP/UDP/IP
      - Protocolos del stack OSI
    - El DTC ve la información como una secuencia de valores binarios de bytes que deben ser transportados a través de una red.

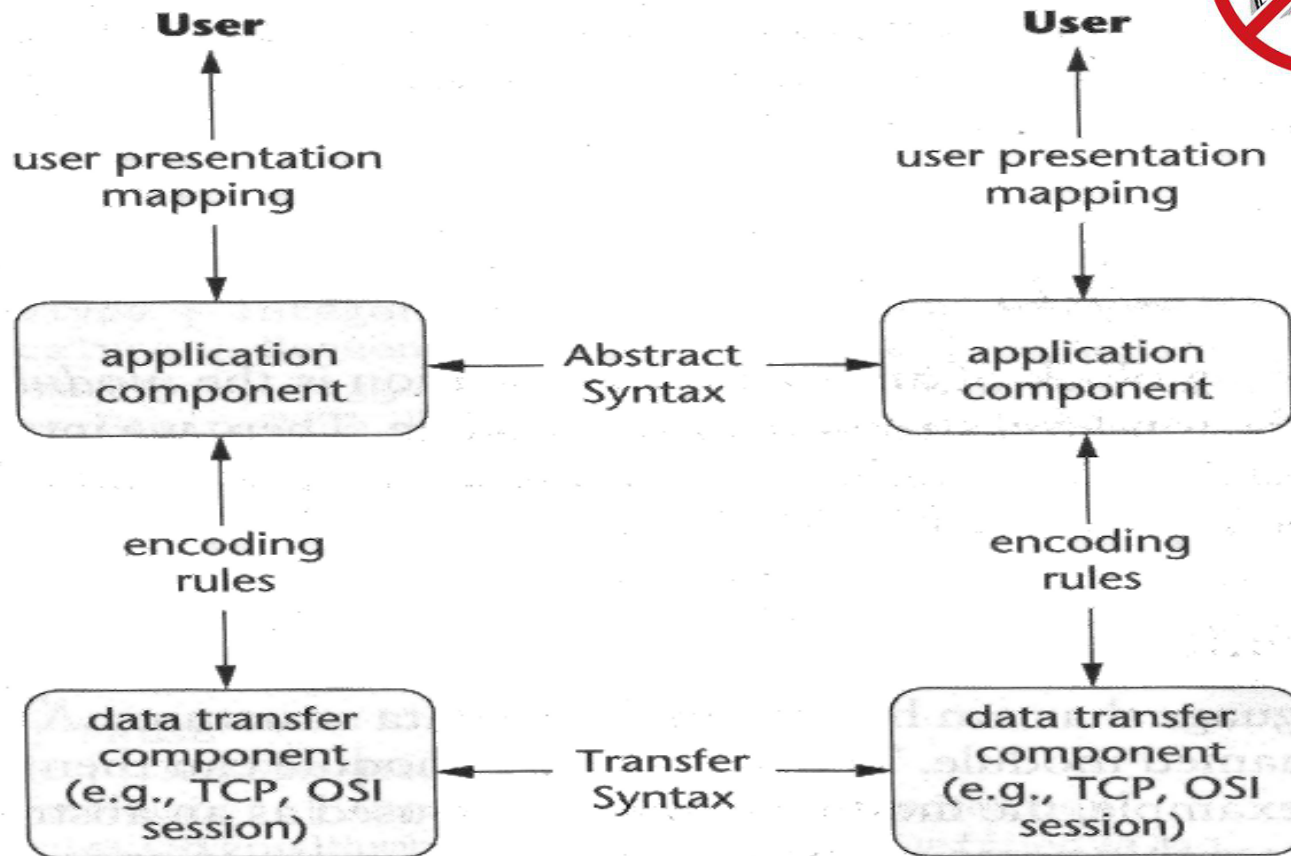
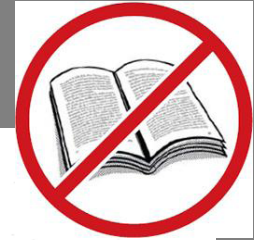
# ASN.1

- Algunas definiciones:
  - sintaxis abstracta:
    - sintaxis que utilizamos para describir los tipos de datos de manera independiente de la codificación utilizada para transmitir, del lenguaje de programación y de la implementación en general.

# ASN.1

- Algunas definiciones:
  - sintaxis de transferencia:
    - especificación del tipo de datos en patrones de bits y bytes que son transmitidos a través del cable.
  - reglas de codificación (*encoding rules*):
    - conjunto de reglas que nos permiten convertir de la sintaxis abstracta a la sintaxis de transferencia.

# ASN.1







Importante!

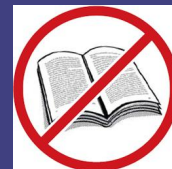
# ASN.1

- Resumiendo :
  - ASN.1 nos proporcionará dos grandes grupos de funcionalidad :
    - Un conjunto de reglas y una sintaxis para especificar tipos de datos.
    - Un conjunto de reglas (BER) que especifican cómo codificar los tipos de datos anteriormente definidos para su transmisión a través de la red.
      - Para decodificar lo recibido ídem!

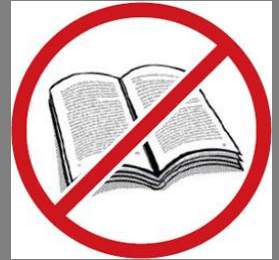
# ASN.1

- Reglas para definir tipos de datos :
  - La unidad básica de ASN.1 es el *módulo*. Todas las definiciones de tipos de datos ocurrirán dentro de algún módulo.
  - La sintaxis para definir un módulo tiene la forma:

```
<modulereference> DEFINITIONS ::=
    BEGIN
        EXPORTS
        IMPORTS
        AssignmentList
    END
```



# ASN.1



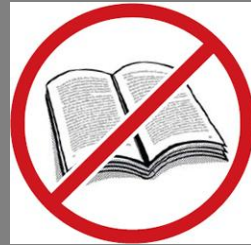
- El texto es de formato libre :
  - espacios blancos pueden repetirse, líneas blancas también.
- Comentarios :
  - Encerrados entre doble guión:
    - -- esto es comentario --
  - Encerrados entre doble guión y fin de línea:
    - -- esto es comentario

# ASN.1

- Tipos de datos abstractos :
  - Para ASN.1 un tipo de datos es una colección de valores.
  - Pueden ser de cuatro tipos :
    - **simples:**
      - tipos atómicos, sin estructura, escalares.
    - **estructurados:**
      - tipos que contienen componentes.
    - *“tagged”*:
      - cualquier tipo definido en función de otro tipo
    - other:
      - Algunas construcciones especiales, CHOICE y ANY

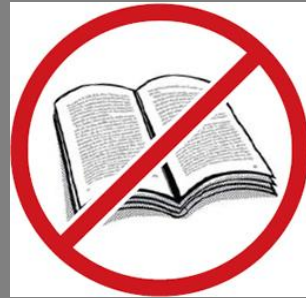


# ASN.1



- Tags o Marcas:
  - Todos los tipos de ASN.1 diferentes de CHOICE o ANY tienen un tag (marca).
  - El tag se compone de un *nombre de clase* y de un número no negativo.
  - Se definen cuatro diferentes tipos de tag :
    - Universal
    - Application-Wide
    - Context-Specific
    - Private

# ASN.1

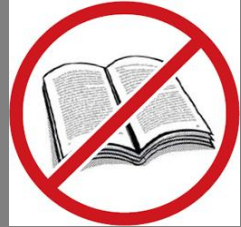


- Tipos Universales Simples:
  - Boolean: universal 1
  - Integer: universal 2
  - Real: universal 9
  - BitString
  - OctectString:
  - Enumerated:
  - ObjectIdentifier y ObjectDescriptor:
  - Null:
- Muchos más!

# ASN.1

- Tipos Universales Estructurados:
  - **SEQUENCE** :
    - Se define a través de una lista ordenada y fija de tipos. El valor de una SEQUENCE es una lista ordenada de valores de cada tipo referenciado.
  - **SEQUENCE-OF** :
    - Se define a través de una referencia a un único tipo. El valor de una SEQUENCE-OF es una lista ordenada de valores del tipo referenciado .
  - **SET** :
    - idem SEQUENCE pero no importa el orden .
  - **SET-OF** :
    - idem SEQUENCE-OF pero no importa el orden .

# ASN.1

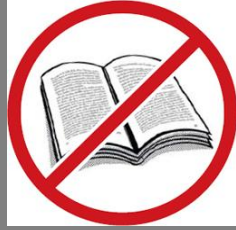


- Definición de tipos estructurados (definición en BNF):

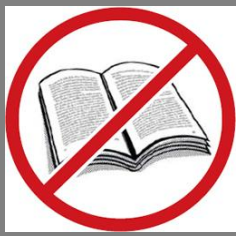
```
SequenceType ::= SEQUENCE {ElementTypeList} | SEQUENCE { }
ElementTypeList ::= ElementType | ElementTypeList, ElementType
ElementType ::=
    NamedType
    NamedType OPTIONAL
    NamedType DEFAULT Value
    COMPONENTS OF Type
```



# ASN.1



- Tipos *Tagged*:
  - Todos los tipos menos CHOICE y ANY son tagged en ASN.1!!
  - Además del tag que define a un tipo, puedo definir un nuevo tag.
  - El nuevo tag define un nuevo tipo *isomorfo* al anterior, pero distinto de él.
  - Útil cuando dos tipos, a pesar de tener la misma sintaxis, representan distintos objetos.
  - El tag se reflejará en la codificación, por lo cual la distinción de tipos se recuperará luego de la transmisión.



# ASN.1

- CHOICE y ANY: Otros tipos estructurados

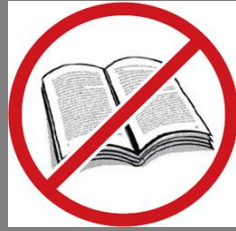
- CHOICE:

- Similar a un union de C.
- Es un valor escalar del cual su tipo no se conoce con exactitud y solo será conocido en “runtime”, pero se sabe que pertenece a un cierto conjunto posible de tipos.

- `choiceType ::= CHOICE (AltTypeList)`

- `AltTypeList ::= NamedType |  
AltTypeList, NamedType`

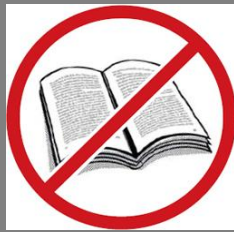
# ASN.1



- CHOICE y ANY :

- ANY :

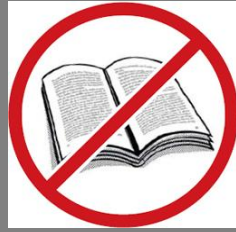
- Representa un valor escalar del cual su tipo no se conoce con antelación, pero tampoco se tienen “pistas” de qué puede ser.
    - El valor asignado puede ser de cualquier tipo.
      - AnyType ::= ANY



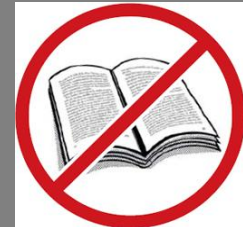
# ASN.1

- Subtipos:
  - Un subtipo se deriva de un tipo padre mediante una restricción de los posibles valores que este puede tomar.
  - Esto puede ser recursivo, es decir puedo tener subtipos de subtipos.
    - enteros -> enteros positivos -> enteros positivos pares y enteros positivos impares.
- Subtipos Contenidos :
  - Son aquellos formados mediante la inclusión de varios subtipos de un mismo nivel.
    - enteros positivos = enteros positivos pares + enteros positivos impares.

# ASN.1



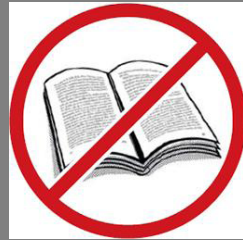
- Algunas restricciones posibles para formar subtipos :
  - value-range:
    - solo para enteros o reales
  - permitted-alphabet :
    - solo para strings
      - solo-vocales
      - solo-digitos



# ASN.1

- Algunas restricciones posibles para formar subtipos :
  - size constraint :
    - solo para strings, sequences y sets
    - fija largo máximo y mínimo
  - inner subtyping :
    - solo para sequences, sets y choices
    - solo incluye aquellas combinaciones de valores de los tipos que componen al tipo padre que satisfacen diferentes vínculos.

# ASN.1



- Ejemplos de ASN.1 : BD de Personal

```
Name: John P Smith
Title: Director
Employee Number: 51
Date of Hire: 17 September 1971
Name of Spouse: Mary T Smith
Number of Children: 2
```

## Child Information

```
Name: Ralph T Smith
Date of Birth: 11 November 1957
```

## Child Information

```
Name: Susan B Jones
Date of Birth: 17 July 1959
```

# ASN.1

- Ejemplos de ASN.1: BD de Personal

```
PersonnelRecord ::= [APPLICATION 0] IMPLICIT SET {
    Name,
    title [0] VisibleString,
    number EmployeeNumber,
    dateOfHire [1] Date,
    nameOfSpouse [2] Name,
    children [3] IMPLICIT SEQUENCE OF ChildInformation DEFAULT {} }

ChildInformation ::= SET {
    Name,
    dateOfBirth [0] Date}

Name ::= [APPLICATION 1] IMPLICIT SEQUENCE {
    givenName VisibleString,
    initial VisibleString,
    familyName VisibleString }

EmployeeNumber ::= [APPLICATION 2] IMPLICIT INTEGER

Date ::= [APPLICATION 3] IMPLICIT VisibleString -- YYYYMMDD
```





A yellow sticky note with a red pushpin is located in the top-left corner of the slide. The note is tilted and contains the word "Importante!" written in black text.

# ASN.1

- Macros:
  - Macros son las facilidades que nos da ASN.1 para definir nuevos tipos iguales en todo aspecto a los tipos predefinidos.
  - Cuando hablamos de una “macro” hablamos de un nuevo tipo de datos definido en función de los existentes.
  - Las definiciones de la SMI de SNMP hacen uso intenso de macros.

A yellow sticky note with a red pushpin is located in the top-left corner of the slide. The text on the note reads "Importante!".

Importante!

# ASN.1

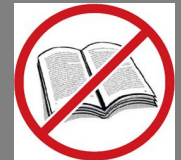
- Macros:
  - Generar extensiones a la sintaxis de ASN.1
  - Definir nuevos tipos con nuevas reglas y sus valores.
  - Diferentes niveles:
    - notación de las macros
    - definición de una macro
    - instancias de una macro

# ASN.1

- Macros

- Una macro genera toda una familia de nuevos tipos a través de sus instancias.

- Se comportan de manera similar a un `template` de C++



- Las macros NO extienden las reglas de codificación, sino que luego de ser instanciadas, los tipos resultantes se codifican según las reglas de codificación

# ASN.1

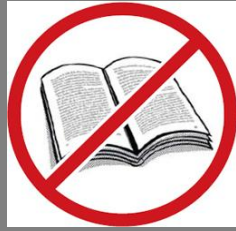
- Macros:

- Forma General:

```
<macroname> MACRO ::=
BEGIN
    TYPE NOTATION ::= <new-type-syntax>
    TYPE VALUE ::= <value-syntax>
    <supporting productions>
END
```

- Para las macros se debe escribir su nombre todo en mayúsculas.

# ASN.1



- `new-type-syntax` y `value-syntax` se definen aplicando BNF (forma Backus-Naur)
- En `supporting-productions` se definen todos aquellos símbolos no terminales que hayan sido utilizados para definir alguna de las anteriores partes.
- Las strings que aparecen entre comillas son parte textual de la definición de la macro.

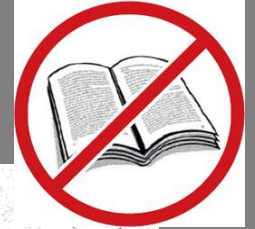
# ASN.1

- Macros:
  - La palabra clave `type` se utiliza para determinar en que punto de la nueva notación se espera un nombre de tipo.
    - `type (nombre-de-tipo)`
  - La palabra clave `value` se utiliza para determinar en que punto de la nueva notación se espera un valor de un tipo determinado.
    - `value (nombre-de-valor nombre-de-tipo)`
  - La palabra clave `VALUE` define finalmente la implementación del nuevo tipo que hemos definido.

# ASN.1

- Macros : Ejemplo
  - “Par ordenado” de dos tipos cualesquiera.
  - Sintaxis propuesta:
    - PAIR TYPE-X=type1 TYPE-Y=type2
  - Notación para los valores:
    - (X=valor1, Y=valor2)
  - Ejemplo de uso :
    - T1 ::= PAIR TYPE-X=INTEGER TYPE-Y=BOOLEAN
    - (X=3, Y=TRUE)

# ASN.1



- Macros: Ejemplo de definición

```
PAIR MACRO ::=
BEGIN
  TYPE NOTATION ::=
    "TYPE-X" "=" type (Local-type-1) --Expects any ASN.1 type and assigns it
                                     --to the variable Local-type-1
    "TYPE-Y" "=" type (Local-type-2) --Expects a second ASN.1 type and assigns it
                                     --to the variable Local-type-2

  VALUE NOTATION ::=
    "("
    "X" "=" value (Local-value-1 Local-type-1) --Expects a value for the type in
                                               --Local-type-1 and assigns it
                                               --to the variable Local-value-1
    "Y" "=" value (Local-value-2 Local-type-2) --Expects a value for the type in
                                               --Local-type-2 and assigns it
                                               --to the variable Local-value-2

    <VALUE SEQUENCE {Local-type-1, Local-type-2}
      ::= {Local-value-1, Local-value-2} > --This "embedded" definition returns
                                           --the final value as the value of a
                                           --sequence of the two types

    ")"
END
```



# ASN.1

- Basic Encoding Rules:
  - Las BER son el conjunto de reglas que a partir de la especificación en ASN.1 de un tipo de datos nos permiten generar su representación en secuencias de bytes adecuadas para su transmisión.
  - Estandarizadas en X.209 (ITU-T) e ISO 8824

# ASN.1

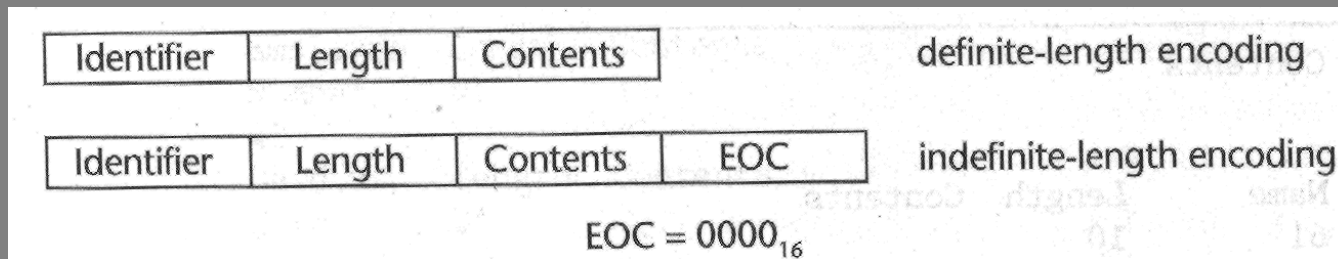
- BER:
  - Se definen formas de codificación para cada tipo primitivo, las cuales pueden no ser únicas.
  - La codificación se basa en ternas T-L-V (type-length-value).
  - Todo tipo simple se puede codificar como una TLV.
  - Para los tipos estructurados, esta codificación se puede aplicar de manera recursiva. En el campo Valor de una TLV puede ir una nueva estructura TLV.

# ASN.1

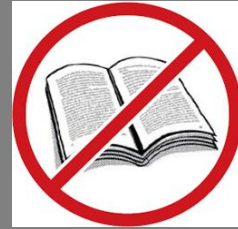
- BER:
  - type: indica el tipo de los datos, así como la clase y si la codificación es primitiva o construida.
  - length: indica el largo de la representación del valor.
  - value: representa el valor del objeto como una cadena de bytes.
  - Hay tres métodos para codificar los valores :
    - primitivo y de largo conocido
    - construido y de largo conocido
    - construido y de largo indefinido

# ASN.1

- BER:
  - T-L-V:

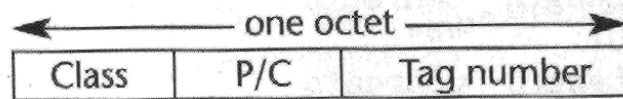


# ASN.1

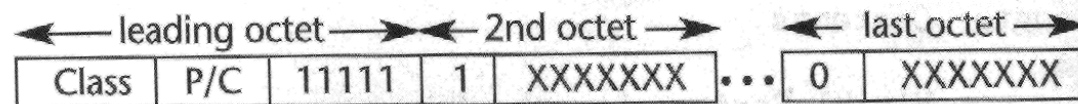


- BER: Campo *identifier*:

Si el tag number es menor de 31



Si el tag number es mayor de 31



Class:

00 = Universal  
01 = Application  
10 = Context specific  
11 = Private

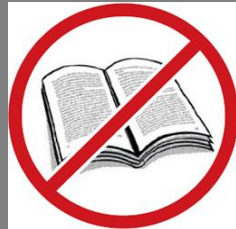
P/C = primitive  
encoding

P/C = constructed  
encoding

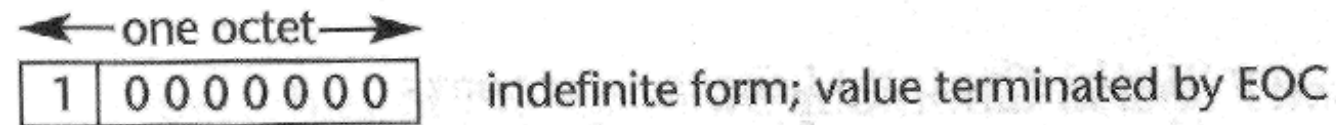
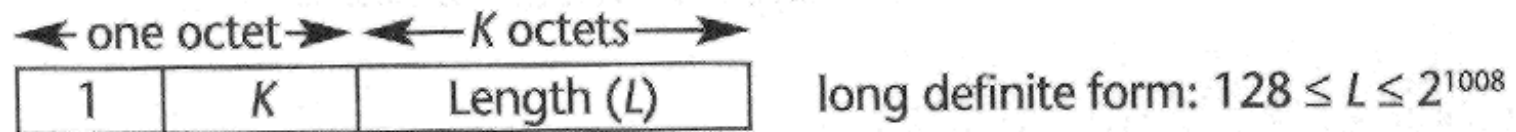
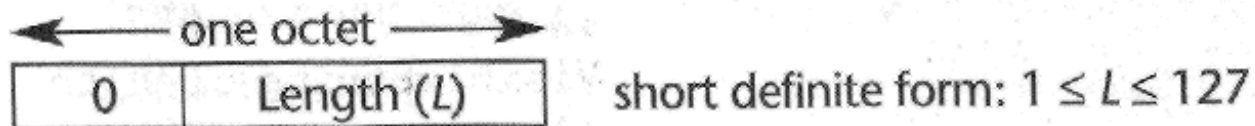
Tag number:

1 = Boolean type  
2 = Integer type  
3 = Bitstring type  
4 = Octetstring type  
5 = Null type  
6 = Object identifier type  
9 = Real type  
10 = Enumerated type  
16 = Sequence and sequence-of types  
17 = Set and set-of types  
18–22, 25–27 = Character string types  
23–24 = Time types  
>30: XX...X = Tag number

# ASN.1



- BER: Campo *length*:

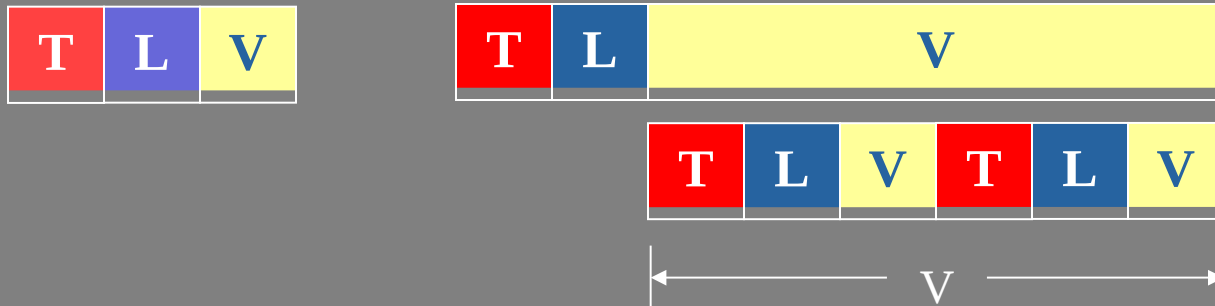


# ASN.1

- BER: Campo *contents*:
  - Incluye la representación en cadena de bytes del valor del objeto codificado.
  - El estándar define cómo se hace esto para cada tipo primitivo.
    - Los strings irán como una tira de bytes
    - Los enteros irán como 32 o 64 bits

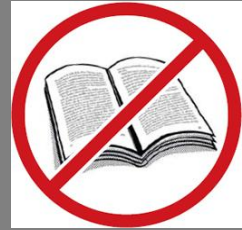
# ASN.1

- Codificación construida y de largo definido:
  - Se utiliza para codificar strings, SEQUENCE's y SET's y tipos *tagged*.
  - En el caso de las SEQUENCES y SETs en el campo Value se concatenan las representaciones BER de cada uno de los componentes del tipo.





# ASN.1



- BER: Codificación Construida y de largo indefinido:
  - Usos similares al anterior.
  - No se necesita conocer el largo de la codificación previamente.

# ASN.1

- Codificación del Contenido:
  - Las BER definen las reglas de codificación para cada tipo primitivo.
  - Enteros representados en complemento a 2.
  - Booleanos representados como un byte con cero (*false*) o algún valor no-cero (*true*)
  - Null representado con contenido vacío
  - Strings representadas a través de los valores de los caracteres que las componen.

# Definiciones SMI

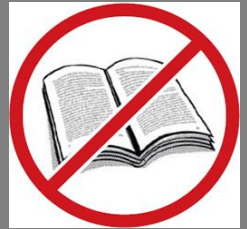
## Structure of Management Information

Facultad de Ingeniería – Tecnólogo en  
Telecomunicaciones, 2016

# SMI

- **SMI**: Structure of Management Information.
- Es un conjunto de definiciones básicas comunes a todos los módulos MIB que van a contener definiciones con información de gestión.
- SMI, SMIv2, SMIng

# SMI



- Definida en :
  - RFC1157 y RFC1212 para la versión 1 de SNMP.
- Se divide en tres partes:
  - Definiciones de módulos (*information modules*)
    - Define una macro de ASN.1, MODULE-IDENTITY
  - Definiciones de objetos
    - Define una macro de ASN.1, OBJECT-TYPE
  - Definiciones de notificaciones
    - Define una macro de ASN.1, NOTIFICATION-TYPE

# SMI

- La SMI:
  - Define el marco general bajo el cual las diferentes MIBs serán construidas.
  - Acotar la complejidad y las “ambigüedades” de ASN.1 para asegurar la compatibilidad.
    - En ASN.1 muchas cosas pueden hacerse de varias maneras!
  - Acotar las posibilidades del ASN.1 a las limitaciones del protocolo SNMP.

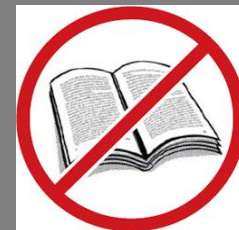
# SMI

- La SMI:
  - Provee una forma estandarizada para agregar una nueva MIB.
  - Provee una sintaxis estandarizada para definir nuevos objetos, así como la sintaxis de sus valores.
  - Una técnica estandarizada para codificar estos valores.

# SMI

- Macro **OBJECT-SYNTAX**:
  - La SMI define los tipos de datos permitidos:
    - Básicos (Universales de ASN.1)
      - Integer, Octetstring, Null, Object identifier, Sequence.
    - De Aplicación :
      - ipaddress, counter, gauge, timeticks, opaque





# SMI

	SMIv1	SMIv2
<i>SIMPLE TYPES:</i>	INTEGER OCTET STRING OBJECT IDENTIFIER	INTEGER OCTET STRING OBJECT IDENTIFIER
	-	Integer32
<i>APPLICATION-WIDE TYPES:</i>	- Gauge Counter - TimeTicks IpAddress Opaque NetworkAddress	Unsigned32 Gauge32 Counter32 Counter64 TimeTicks IpAddress Opaque -
<i>PSEUDO TYPES:</i>	-	BITS

# SMI

- Definición de nuevos objetos:
  - ASN.1 da la sintaxis base para estas definiciones.
  - SMI define los tipos básicos que se pueden utilizar.
  - SMI define un conjunto de MACROS que definen el marco a través de las cuales se definen los nuevos objetos.
  - Todas las definiciones de objetos de MIB deben cumplir con las definiciones de la SMI.

# SMI

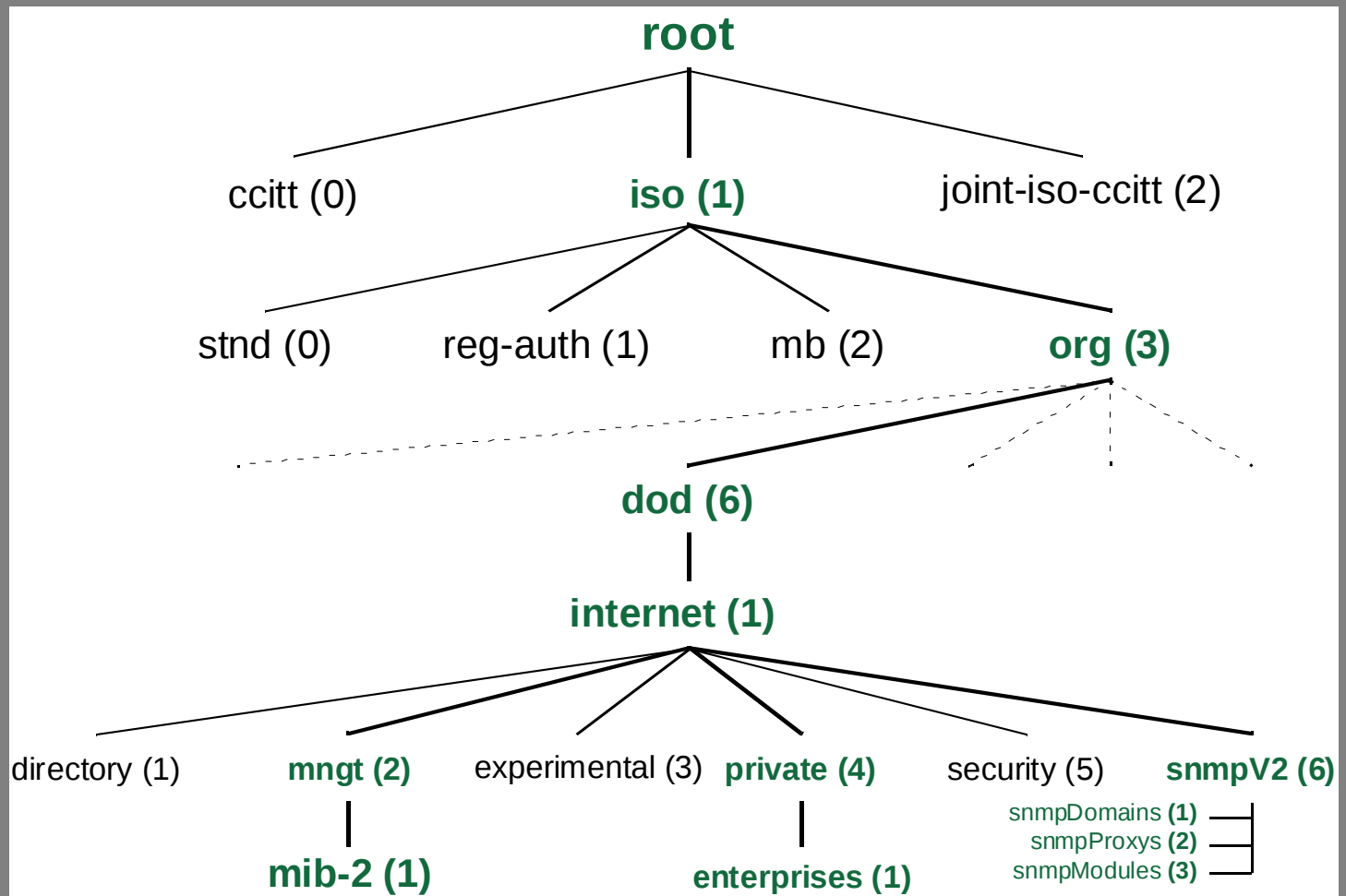
- A través de la SMI tal como esta definida, SNMP solo soporta dos estructuras posibles para un objeto:
  - Objetos escalares
    - Memoria libre, tiempo desde último reboot, etc.
  - Tablas bidimensionales de escalares
    - Ejemplo: tabla de enrutamiento

# SMI

- Estructura de árbol de la MIB:
  - Las definiciones ASN.1 de los objetos de gestión de la SMI imponen la estructura de árbol sobre la MIB.
  - Todo objeto de gestión creado debe estar acompañado entre otras cosas por un OBJECT-IDENTIFIER.
    - Es una secuencia de enteros que define el “camino de árbol”.

# SMI

- Estructura de árbol de la MIB:



# SMI

- Macro **OBJECT-TYPE** :
  - Es la principal macro definida por SMI, la utilizamos para definir nuevos objetos.
  - Restringe el ASN.1 que se puede utilizar.
  - Apoya la estructura de árbol de la MIB.

# SMI

- Macro **OBJECT - TYPE**:
  - SYNTAX:
    - El tipo abstracto del objeto. Debe ser una instancia del tipo ObjectSyntax (RFC 1155)
    - ObjectSyntax define un subconjunto de los tipos universales de ASN.1 más los tipos de aplicación que ya hemos visto.
  - ACCESS:
    - Define la forma en que se puede acceder a un objeto:
    - read-write, read-only, write-only, read-write, no-accessible

# SMI

- Macro **OBJECT - TYPE**:
  - STATUS:
    - `current`, `mandatory`, `optional`, `deprecated`
  - `DescrPart`, `ReferPart` : referencias textuales a otros objetos, opcionales.
  - `IndexPart` : opcional, utilizado en la definición de tablas. Solamente esta presente si el objeto es parte de una “fila” de la tabla.

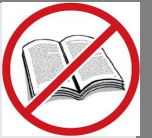


# SMI

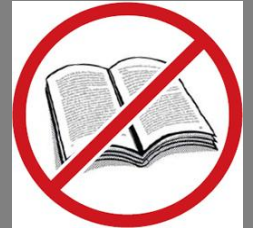
- Macro **OBJECT - TYPE**, ejemplo:

**-- Definición de un objeto "address"**

```
address          OBJECT-TYPE
SYNTAX           IpAddress
MAX-ACCESS       read-write
STATUS           current
DESCRIPTION      "The Internet address of this system"
 ::= {NEW-MIB 1}
```



# SMI



- Definición de una MIB:
  - Como definir una MIB?
  - Tarea práctica que vamos a implementar!
  - Pasos a ver :
    - Estructura general
    - Definición de Objetos “no-hoja”
    - Definición de Objetos Escalares
    - Definición de Tablas

# SMI

- Estructura General

```
NEW-MIB DEFINITIONS ::=  
BEGIN
```

```
IMPORTS <defs de otras MIBs y SMI>
```

```
<definicion de objetos hojas y no-hojas>
```

```
END
```

# SMI

- Estructura general

```
FING-MIB DEFINITIONS ::=
```

```
BEGIN
```

```
IMPORTS
```

```
Counter FROM RFC1155-SMI
```

```
OBJECT-TYPE, enterprises FROM SNMPv2-SMI;
```

```
< -- definiciones de objetos -- >
```

```
END
```



# SMI

- Estructura general :
  - Para toda nueva MIB de SNMP versión 1 que construyamos importaremos al menos :
    - Algunos tipos de datos de RFC-1155
    - La macro OBJECT TYPE de RFC-1212
  - El nombre del archivo o el modulo que contiene a las definiciones anteriores puede llamarse diferente de un software de gestión a otro.

# SMI



- Definición de objetos “no-hoja”

```
Name OBJECT IDENTIFIER ::= {...}
```

- Ejemplo :

```
EXAMPLE:  
info OBJECT IDENTIFIER ::= {NEW-MIB 2}
```

# SMI

- Escalares:

address **OBJECT-TYPE**

**SYNTAX** IpAddress

**MAX-ACCESS** read-write

**STATUS** current

**DESCRIPTION** "The Internet address of this system"

::= {NEW-MIB 1}



# SMI

- Tablas :
  - La definición de objetos tabulares se hace de manera similar pero hay que respetar algunas convenciones :
    - SNMP solo puede devolver objetos escalares.
    - La tabla será una secuencia de filas.
    - Cada fila será una secuencia de campos.





# SMI

- Tablas:
  - `myTable ::= SEQUENCE OF myEntry`
    - define la posición de la tabla en el árbol
    - debe ser “not-accessible”
  - `myEntry ::= SEQUENCE OF MyEntry`
    - define cada una de las filas de la tabla
    - debe ser “not-accessible”
    - MyEntry luego es una secuencia de tipos elementales.

# SMI


- Tablas:

routeTable	<b>OBJECT-TYPE</b>
<b>SYNTAX</b>	SEQUENCE OF RouteEntry
<b>MAX-ACCESS</b>	not-accessible
<b>STATUS</b>	current
<b>DESCRIPTION</b>	"This entity's routing table"
<b>::=</b>	{NEW-MIB 3}



# SMI

- Tablas :

routeEntry	<b>OBJECT-TYPE</b>	
<b>SYNTAX</b>	RouteEntry	
<b>MAX-ACCESS</b>	not-accessible	
<b>STATUS</b>	current	
<b>DESCRIPTION</b>	"A route to a particular destination"	
<b>INDEX</b>	{dest, policy}	
<b>::=</b>	{routeTable 1}	

# SMI

- Tablas :

```
RouteEntry ::=  
SEQUENCE{  
    dest ipAddress,  
    policy INTEGER,  
    next ipAddress  
}
```



# SMI

- Tablas:

dest **OBJECT-TYPE**

**SYNTAX** ipAddress

**ACCESS** read-only

**STATUS** current

**DESCRIPTION**"The address of a particular destination"

::= {route-entry 1}

policy **OBJECT-TYPE**

**SYNTAX** INTEGER {  
costs(1) -- lowest delay  
reliability(2) } -- highest reliability

**ACCESS** read-only

**STATUS** current

**DESCRIPTION**"The routing policy to reach that destination"

::= {route-entry 2}



# SMI

- Tablas:

next **OBJECT-TYPE**

**SYNTAX** ipAddress

**ACCESS** read-write

**STATUS** current

**DESCRIPTION**"The internet address of the next hop"

**::=** {route-entry 3}



# SMI

- Ejemplo de MIB (super simple!):

```
FING-MIB DEFINITIONS ::= BEGIN
```

```
IMPORTS
```

```
Counter FROM RFC1155-SMI
```

```
OBJECT-TYPE, enterprises FROM SNMPv2-SMI;
```

```
fing    OBJECT IDENTIFIER ::= { enterprises 10526 }
```

```
fingMib OBJECT IDENTIFIER ::= { fing 1 }
```



# SMI

- Ejemplo de MIB:

```
nProcs    OBJECT-TYPE  
    SYNTAX INTEGER  
    MAX-ACCESS read-only  
    STATUS current  
    DESCRIPTION "MIB de prueba"  
    ::= { fingMib 1 }  
END
```

