# Cuaderno de Prácticas

Asignatura

## MATEMÁTICAS DISCRETAS

**CURSO 2024/25** 

## Datos personales

Nombre y apellidos : Francisco Javier Martín - Lunas Escobar

DNI : 26268082 Grupo de teoría : 2 Grupo de prácticas :

#### Archivos

```
indice={
In[ • ]:=
                {"Introducción", "Apartado 1", "Apartado 2", "Apartado 3"},
                {"Capítulo 9: Retículos y Alg. de Boole finitas", "Orden, max, min, inf, etc", "Reticulc
                {"Capítulo 10: Funcones booleanas.", "Minterminos, maxterminos"
                    ,"Tablas de funciones boole","Formas canonicas"},
                {"Capítulo 11: Numeros enteros 1: Divisibilidad",
                    "Euclides", "Bezout", "Diofanticas, comprobar coprimos"},
                {"Capítulo 12: Numeros enteros 2: Congruencias y sist. de numeración",
                    "Chino","Inverso","Bases decimal, ocatal, etc"}
       };
       TextGrid[indice,Frame→All,Spacings→{2,1}]
```

Out[0]=

Introducción	Apartado 1	Apartado 2	Apartado 3
Capítulo 9: Retículos y Alg. de Boole finitas	Orden, max, min, inf, etc	Reticulos	
Capítulo 10: Funcones booleanas.	Minterminos, maxterminos	Tablas de funciones boole	Formas canonicas
Capítulo 11: Numeros enteros 1: Divisibilidad	Euclides	Bezout	Diofanticas, comprobar coprimos
Capítulo 12: Numeros enteros 2: Congruencias y sist. de numeración	Chino	Inverso	Bases decimal, ocatal, etc

```
(* Para saber si es de orden *)
ORDEN[A_,R_]:=Module[{falloReflexiva,falloAntisimetrica,falloTransitiva},falloReflexiva={};
Do[If[MemberQ[R,{A[n],A[n],}],Null,AppendTo[falloReflexiva,A[n]]],{n,Length[A]}];
falloAntisimetrica={};
Do[If[MemberQ[R,{R[r,2],R[r,1]]}&&!(ToString[R[r,1]] == ToString[R[r,2]]),
AppendTo[falloAntisimetrica, {R[[r,1]],R[[r,2]]}];];,{r,Length[R]}];
falloTransitiva={};
\label{eq:continuous_prop_section} Do\,[\,Do\,[\,If\,[\,R\,[\,p\,,\,1\,]\,\,=\,\,R\,[\,q\,,\,2\,]\,\,,\,If\,[\,Member\,Q\,[\,R\,,\,\{\,R\,[\,q\,,\,1\,]\,\,,\,R\,[\,p\,,\,2\,]\,\,\}\,\,]\,\,,\,Null\,,
AppendTo[falloTransitiva, \{\{R[[q,1]],R[[q,2]]\},\{R[[p,1]],R[[p,2]]\}\}]]];,
{q,Length[R]}];,{p,Length[R]}];
If[falloReflexiva=={},Print["R es reflexiva"],
Print["R no es reflexiva, falla en los elementos: ",falloReflexiva]];
If[falloAntisimetrica=={},Print["R es antisimétrica"],
Print["R no es antisimétrica, falla en los pares: ",falloAntisimetrica]];
If[falloTransitiva=={},Print["R es transitiva"],
Print["R no es transitiva, falla en los pares: ",falloTransitiva]];
If[Union[falloReflexiva,falloAntisimetrica,falloTransitiva] == {},
Print["R es una relación de orden"],Print["R no es relación de orden"]];];
```

```
(* Para hacer reticulo *)
RETICULO [A\_,R\_] := Module [ \{reticulo, cotassuperiores, cotasinferiores, csuper, cinfer, supremo, cotasinferiores, csuper, cinfer, supremo, csuper, cinfer, supremo, csuper, csuper
        infimo,mini,maxi,n,m,x1,x2},reticulo=True;
Do[Do[cotassuperiores={};cotasinferiores={};
Do[csuper=True; cinfer=True;
 If [Intersection [ { A[x1], A[n] } , R] == { } , csuper=False];
 If[Intersection[{{A[x2],A[n]}},R]=={},csuper=False];
 If [Intersection [ { A[n], A[x1] } }, R] == { }, cinfer=False];
 If[Intersection[{{A[n],A[x2]}},R]=={},cinfer=False];
 If[csuper,AppendTo[cotassuperiores,A[n]]];If[cinfer,AppendTo[cotasinferiores,A[n]]]];
         {n,1,Length[A]}];
 supremo={};infimo={};
 Do[mini=True;
 Do[If[Intersection[{{cotassuperiores[n],cotassuperiores[m]}},R]=={},mini=False],
         {m,1,Length[cotassuperiores]}];
 If[mini,AppendTo[supremo,cotassuperiores[n]]];,{n,1,Length[cotassuperiores]}];
If[supremo=={},reticulo=False];
Do[maxi=True;
 Do[If[Intersection[{{cotasinferiores[m],cotasinferiores[m]}},R]=={},maxi=False],
         {m,1,Length[cotasinferiores]}];
If[maxi,AppendTo[infimo,cotasinferiores[n]]];
                  ,{n,1,Length[cotasinferiores]}];
If[infimo=={},reticulo=False];
            ,{x1,1,Length[A]}];
      ,{x2,1,Length[A]}];
reticulo
(* Maximales *)
MAXIMALES[A_,R_]:=Module[{maximales,maximal,n,m},
maximales={};
Do[maximal=True;
\label{lem:continuous} Do[If[MemberQ[R,{A[n],A[m]}]&&n\neq m, maximal=False;Break[];],{m,1,Length[A]}];
If[maximal,AppendTo[maximales,A[n]]];,{n,1,Length[A]}];
maximales
]
(* Minimales *)
MINIMALES[A_,R_]:=Module[{minimales,minimal,n,m},
minimales={};
Do[minimal=True;
Do[If[MemberQ[R,{A[m],A[n]}]&&n\neq m, minimal=False;Break[];],{m,1,Length[A]}];
If[minimal,AppendTo[minimales,A[n]]];,{n,1,Length[A]}];
minimales
]
(* Supremo *)
SUPREMO[A_,B_,R_]:=Module[{cotassuperiores,csuper,supremo,mini,n,m},
cotassuperiores={};
Do[csuper=True;
Do[If[Intersection[{\{B[m]\},R]==\{\},csuper=False;Break[];],\{m,1,Length[B]\}];}
If[csuper,AppendTo[cotassuperiores,A[n]]];,{n,1,Length[A]}];
supremo={};
Do[mini=True;
Do[If[MemberQ[R,{cotassuperiores[n],cotassuperiores[m]}], ,mini=False;Break[];],
```

```
{m,1,Length[cotassuperiores]}];
If[mini,AppendTo[supremo,cotassuperiores[n]];
Break[];];,{n,1,Length[cotassuperiores]}];
supremo
]
(* Complemento *)
COMPLEMENTO[A_,R_,n_]:=Module[{complemento,k},complemento={};
Do[[f[INFIMO[A,{A[k],n},R]==MINIMALES[A,R]&SUPREMO[A,{A[k],n},R]==MAXIMALES[A,R],\\
    AppendTo[complemento,A[k]]],{k,1,Length[A]}];
complemento]
(* Infimo *)
INFIMO[A_,B_,R_]:=Module[{cotasinferiores,cinfer,infimo,maxi,n,m},
cotasinferiores={};
Do[cinfer=True;
Do[If[Intersection[{{A[m],B[m]]}},R]=={},cinfer=False;Break[];],{m,1,Length[B]}];
If[cinfer,AppendTo[cotasinferiores,A[n]]];,{n,1,Length[A]}];
infimo={};
Do[maxi=True;
Do[If[MemberQ[R,{cotasinferiores[m],cotasinferiores[m]}],,maxi=False;Break[];],
    {m,1,Length[cotasinferiores]}];
If[maxi,AppendTo[infimo,cotasinferiores[n]];Break[];];,{n,1,Length[cotasinferiores]}];
infimo
1
(* Algebra de Boole *)
BOOLE[L_,R_]:=Module[{minimales,cero,preimagen,supremo,i,j,k,l,n,conjunto,imagen,f,nmin},
ABoole=True; minimales=MINIMALES[L,R];
If[Length[minimales] #1, ABoole=False,
cero=minimales[1];minimales=MINIMALES[Complement[L,{cero}],R];
n=Length[minimales];f[cero]:=Table[0,{i,n}];
Do[f[minimales[i]]] = Table[If[j \neq i, 0, 1], {j, n}];, {i, n}];
ABoole = (Length[L] == (2^n) & Length[R] == Sum[(n!/(k!(n-k)!)) *2^(n-k), \{k,0,n\}]);
If[ABoole,
imagen=Union[{f[cero]},Table[f[minimales[i]],{i,Length[minimales]}]];
preimagen=Union[{cero},minimales];
1=2;
While[l≤n && ABoole,
conjunto={};j=1;nmin=Length[minimales];
While[j≤nmin && ABoole,
i=j+1;
While[i≤nmin && ABoole,
If[Length[Position[f[minimales[i]]]+f[minimales[j]]],0]]=n-1,
supremo=SUPREMO[L,{minimales[i],minimales[j]]},R][1];
If[Intersection[preimagen, {supremo}] == {},
conjunto=Union[conjunto,{supremo}];
f[supremo] = Table[If[(f[minimales[i]]] + f[minimales[j]])[k] \neq 0,1,0], \{k,n\}];
imagen=Union[imagen,{f[supremo]}];
preimagen=Union[preimagen, {supremo}];
,If[Intersection[{supremo},conjunto]=={},ABoole=False;];
];];i++;];j++;];
minimales=conjunto;
ABoole= (Length [conjunto] == (n!/(1!*(n-1)!)));
1++;];
```

```
ABoole=(Length[imagen] == 2^n && Length[preimagen] == 2^n);
];];
If[ABoole,
Print["Es álgebra de Boole, un isomorfismo con ", Superscript["B2",n]," viene dado por:"];
Do[Print[L[i]]," \rightarrow ",f[L[i]]];,{i,2^n}];
Print["No es álgebra de Boole"];];
];
```

#### Ejercicio 9.4.

a) Si es un conjunto ordenado

Sea D el conjunto formado por los divisores positivos del producto de los tres últimos dígitos no nulos de tu DNI con la relación de orden, a≤b⇔b|a Comprobar:

```
In[@]:=
       ult_dig=8*6*2;
       d=Subsets[{8*6*2}];
       R={};
       For[i=1, i≤Length[d],i++,
           For[j=1, j≤Length[d],j++,
               If[SubsetQ[d[j],d[i]],
                    AppendTo[R,{d[i],d[j]}]]
           ]
       ]
       d1=Divisors[8*6*2];
       R1={};
       For[i=1, i≤Length[d1],i++,
           For[j=1, j≤Length[d1],j++,
               If [Mod [d1[j],d1[i]] == 0,
                    AppendTo[R1, {d1[[i]],d1[[j]]}]]
           ]
       1
       R1
```

```
Out[0]=
         \{\{\{\}, \{\}\}, \{\{\}, \{96\}\}, \{\{96\}, \{96\}\}\}\
Out[0]=
         \{\{1, 1\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{1, 4\}, \{1, 6\}, \{1, 8\}, \{1, 12\}, \{1, 16\}, \{1, 24\}, \{1, 32\},
          \{1, 48\}, \{1, 96\}, \{2, 2\}, \{2, 4\}, \{2, 6\}, \{2, 8\}, \{2, 12\}, \{2, 16\}, \{2, 24\}, \{2, 32\},
          \{2, 48\}, \{2, 96\}, \{3, 3\}, \{3, 6\}, \{3, 12\}, \{3, 24\}, \{3, 48\}, \{3, 96\}, \{4, 4\},
          \{4, 8\}, \{4, 12\}, \{4, 16\}, \{4, 24\}, \{4, 32\}, \{4, 48\}, \{4, 96\}, \{6, 6\}, \{6, 12\},
          \{6, 24\}, \{6, 48\}, \{6, 96\}, \{8, 8\}, \{8, 16\}, \{8, 24\}, \{8, 32\}, \{8, 48\}, \{8, 96\},
          \{12, 12\}, \{12, 24\}, \{12, 48\}, \{12, 96\}, \{16, 16\}, \{16, 32\}, \{16, 48\}, \{16, 96\},
          \{24, 24\}, \{24, 48\}, \{24, 96\}, \{32, 32\}, \{32, 96\}, \{48, 48\}, \{48, 96\}, \{96, 96\}\}
```

```
ORDEN[d1,R1]
In[0]:=
```

R es reflexiva

R es antisimétrica

R es transitiva

R es una relación de orden

b) Si es un retículo

```
RETICULO[d1,R1]
In[0]:=
```

Out[0]=

True

c) Si es un álgebra de Boole

```
BOOLE[d1,R1]
In[@]:=
```

No es álgebra de Boole

#### Ejercicio 9.5.

Sea D el conjunto formado por los tres últimos dígitos distintos de tu DNI con relación de orden,  $A \leq B \iff A \subseteq B$ 

Comprobar:

```
In[0]:=
       ult_dig={2,6,8};
       d=Subsets[{2,6,8}];
       R={};
       For[i=1, i≤Length[d],i++,
           For[j=1, j≤Length[d],j++,
               If[SubsetQ[d[j],d[i]],
                   AppendTo[R,{d[i],d[j]}]]
           ]
       ]
       R
```

```
Out[0]=
          \{\{\{\}, \{\}\}, \{\{\}, \{2\}\}, \{\{\}, \{6\}\}, \{\{\}, \{8\}\}, \{\{\}, \{2, 8\}\}, \{\{\}, \{6, 8\}\}, \{\}, \{6, 8\}\}, \{6, 8\}\}, \{6, 8\}\}
           \{\{\}, \{2, 6, 8\}\}, \{\{2\}, \{2\}\}, \{\{2\}, \{2, 6\}\}, \{\{2\}, \{2, 8\}\}, \{\{2\}, \{2, 6, 8\}\},
            \{\{6\}, \{6\}\}, \{\{6\}, \{2, 6\}\}, \{\{6\}, \{6, 8\}\}, \{\{6\}, \{2, 6, 8\}\}, \{\{8\}, \{8\}\}, \{\{8\}, \{2, 8\}\},
            \{\{8\}, \{6, 8\}\}, \{\{8\}, \{2, 6, 8\}\}, \{\{2, 6\}, \{2, 6\}\}, \{\{2, 6\}, \{2, 6, 8\}\}, \{\{2, 8\}, \{2, 8\}\},
            \{\{2, 8\}, \{2, 6, 8\}\}, \{\{6, 8\}, \{6, 8\}\}, \{\{6, 8\}, \{2, 6, 8\}\}, \{\{2, 6, 8\}, \{2, 6, 8\}\}\}
```

a) Si es un conjunto ordenado

```
ORDEN[d,R]
In[0]:=
```

```
R es reflexiva
           R es antisimétrica
          R es transitiva
          R es una relación de orden
         b) Si es un retículo
          RETICULO[d,R]
 In[@]:=
Out[@]=
          True
         c) Si es un álgebra de Boole
 In[0]:=
          BOOLE[d,R]
          Es álgebra de Boole, un isomorfismo con \mathbb{B}_2^3 viene dado por:
           \{\,\} \rightarrow \{0, 0, 0\}
           \{2\} \rightarrow \{1, 0, 0\}
           \{6\} \rightarrow \{0, 1, 0\}
           \{8\} \rightarrow \{0, 0, 1\}
           \{2, 6\} \rightarrow \{1, 1, 0\}
           \{2, 8\} \rightarrow \{1, 0, 1\}
           \{6, 8\} \rightarrow \{0, 1, 1\}
           \{2, 6, 8\} \rightarrow \{1, 1, 1\}
         d) Calcular el complementario del conjunto formado por los dos primeros dígitos
          y = \{2,6\};
 In[@]:=
           COMPLEMENTO[d,R,y]
Out[0]=
           \{ \{ 8 \} \}
         e) Calcular los átomos y sus complementos
```

```
Ra = \{\{\{2\},\{2\}\},\{\{2\},\{2,6\}\}\},
          {{2},{2,8}},{{2},{2,6,8}},{{6},{6}},{{6}},{{6}},{{6}},{{8}},{{6}},{{8}},{{8}},
          {{8},{2,8}},{{8},{6,8}},{{8},{2,6,8}},{{2,6},{2,6}},{{2,6}},{{2,6,8}},{{2,8}},
          \{\{2,8\},\{2,6,8\}\},\{\{6,8\},\{6,8\}\},\{\{6,8\},\{2,6,8\}\},\{\{2,6,8\},\{2,6,8\}\}\}\}
Out[0]=
         \{\{2\}, \{2\}\}, \{\{2\}, \{2, 6\}\}, \{\{2\}, \{2, 8\}\}, \{\{2\}, \{2, 6, 8\}\}, \{\{6\}, \{6\}\}, \{\{6\}, \{2, 6\}\},
          \{\{6\}, \{6, 8\}\}, \{\{6\}, \{2, 6, 8\}\}, \{\{8\}, \{8\}\}, \{\{8\}, \{2, 8\}\}, \{\{8\}, \{6, 8\}\},
          \{\{8\}, \{2, 6, 8\}\}, \{\{2, 6\}, \{2, 6\}\}, \{\{2, 6\}, \{2, 6, 8\}\}, \{\{2, 8\}, \{2, 8\}\},
          \{\{2, 8\}, \{2, 6, 8\}\}, \{\{6, 8\}, \{6, 8\}\}, \{\{6, 8\}, \{2, 6, 8\}\}, \{\{2, 6, 8\}, \{2, 6, 8\}\}\}
 In[ • ]:=
          da = \{\{2\}, \{6\}, \{8\}, \{2,6\}, \{2,8\}, \{6,8\}, \{2,6,8\}\};
          MINIMALES [da, Ra]
Out[0]=
          \{\{2\}, \{6\}, \{8\}\}
 In[@]:=
          COMPLEMENTO[d,R,{2}]
          COMPLEMENTO[d,R,{6}]
          COMPLEMENTO [d,R,{8}]
Out[0]=
          {{6, 8}}
Out[0]=
          {{2,8}}
Out[0]=
          {{2, 6}}
```

```
In[@]:=
       fAnd[x_,y_]:=x*y;
       f0r[x_,y_]:=If[x+y==0,0,1];
       (* Complementario *)
       Compl[a_]:=Mod[a+1,2];
       (* Tabla de verdad *)
       TABLADEVERDAD[funcion_,nombres_]:=Module[{n,x,j,f,tabla,resto},
       n=Length[nombres];
       x=Table[0,{t,n}];
       tabla=Table[0,{r,(2^n)},{s,n+1}];
       Do[j=i;
       For [f=n,f>0,f--,
       resto=Mod[j,2];j=Floor[j/2];
       If[resto==0,x[f]]=0;tabla[i+1,f]]=0,x[f]]=1;tabla[i+1,f]]=1];
       ];
       tabla[i+1,n+1]=funcion[x];
```

```
,{i,0,2^n-1}];
TableForm[tabla, TableHeadings→{None, Join[nombres, {ToString[funcion]}]},
    TableAlignments→Center]
];
(* Maxterminos *)
MAXTERM[d_,x_]:=Boole[BooleanMaxterms[{BitXor[d,1]},x]];
(* Minterminos *)
MINTERM[d_,x_]:=Boole[BooleanMinterms[{d},x]];
(* Formas canonicas *)
FCANONICAS[funcion_,nombres_]:=Module[{mint, maxt,x,n,disyminterm,conjmaxterm,i},
n=Length[nombres];mint={};maxt={};
For[i=0,i<2^n,i++,
x=IntegerDigits[i,2,n];
If[funcion[x] == 1, AppendTo[mint, i];, AppendTo[maxt, i];];
If[mint=={},Print["Es una contradicción"];
Do[mint[i]=Subscript["m",IntegerDigits[mint[i],2,n]],{i,Length[mint]}];
Do[mint=Insert[mint," + ",j];,{j,Length[mint],2,-1}];
Print["Supremo de mintérminos: ",funcion," = ",Row[mint]];
If[maxt={},Print["Es una tautología"];
Do[maxt[i]] = Subscript["M", IntegerDigits[maxt[i]], 2, n]], {i, Length[maxt]}];
Do[maxt=Insert[maxt," · ",j];,{j,Length[maxt],2,-1}];
Print["Ínfimo de maxtérminos: ",funcion," = ",Row[maxt]];
];];
(* Formas canonicas 2 *)
varneg,fcminterminos,fcmaxterminos,Nfunc},
n=Length[nombres];x=Table[0,{t,n}];
mint={};maxt={};
For[i=0,i<2^n,i++,cad={};cad2={};j=i;
For [f=1,f≤n,f++,resto=Mod[j,2];j=Floor[j/2];
var=nombres[f];
varneg=OverBar[nombres[f]];
If[resto==0,x[f]]=1;AppendTo[cad,var];
AppendTo[cad2,varneg];,x[f]=0;AppendTo[cad,varneg];
AppendTo[cad2,var];];];
If[funcion[x] == 1, AppendTo[mint, cad];, AppendTo[maxt, cad2];];];
cadfto=mint;
Do[Do[cadfto[i]]=Insert[cadfto[i]],"\\",j];,{j,n,2,-1}];
cadfto[i] = Row [Join [ { " (" } , cadfto[i] , { " ) " } ] ];
   ,{i,1,Length[mint]}];
Do[cadfto=Insert[cadfto," \ ",i];,{i,Length[mint],2,-1}];
fcminterminos=Row[cadfto];
cadfto=maxt;
Do[Do[cadfto[i]]=Insert[cadfto[i]],"\",j];,{j,n,2,-1}];
cadfto[i] = Row[Join[{"("},cadfto[i],{")"}]];,{i,1,Length[maxt]}];
```

```
Do[cadfto=Insert[cadfto," \ ",i];,{i,Length[maxt],2,-1}];
fcmaxterminos=Row[cadfto];
Nfunc=StringJoin[ToString[funcion],"("];
Do[Nfunc=StringJoin[Nfunc,ToString[nombres[i]]],","],{i,Length[nombres]-1}];
Nfunc=StringJoin[Nfunc,nombres[Length[nombres]],") = "];
Print["Forma canónica en mintérminos es: ",Nfunc,fcminterminos];
Print["Forma canónica en maxtérminos es: ",Nfunc,fcmaxterminos];];
```

#### Ejercicio 10.1

Determinar las expresiones booleanas que representen las funciones booleanas elementales de dos variables de la tablas 10.3

```
x \oplus y | f6[x_y_]:= | BibCCC|
Tabla 10.4. Funciones booleanas elementales más nabito
    Ejemplo 10.3. Implementar de distintas maneras la función booleana de tres variables dada
   Ejemplo 10.3. Implementar de distintas manetas de distintas manetas de distintas manetas de distintas de distintas manetas de distintas manetas de distintas d
   de las combinaciones (0, 0,1), (1, 0, 1) y (1, 1, 1).
                            Comencemos definiendo de distintas formas la función f dándole en cada caso un
 nombre distinto:
                                                                                 f[\{x\_,y\_,z\_\}] := BitOr[BitAnd[x,BitNot[y]],z]
                          In[]:=
                                                                                 Compl[x_]:=Mod[x+1,2]
                       In[]:=
                                                                                 f8[x_,y_]:=x*y
                                                                               f14[x_,y_]:=Compl[f8[Compl[x],Compl[y]]]
                                                                               ff[\{x_y,z_z\}]:=f14[f8[x,Compl[y]],z]
                                                                                Complb[x_]:=If[x==0,1,0]
                    In[]:=
                                                                              f8b[x_,y_]:=If[x==y==1,1,0]
                                                                              f14b[x_,y_]:=If[x==y==0,0,1]
                                                                             fff[\{x_y,z_z\}]:=f14b[f8b[x,Complb[y]],z]
                Ahora evaluamos para las combinaciones solicitadas:
                                                                          f[{0,0,1}]
                                                                           f[{0,1,0}]
                                                                          f[{1,1,1}]
         Out[]=
                                                     ff[{0,0,1}]
                                                                      ff[{0,1,0}]
                                                                     ff[{1,1,1}]
Out[]=
                                                                     1
```

```
\begin{array}{c} fff[\{0,0,1\}] \\ fff[\{0,1,0\}] \end{array}
           In[]:=
           Out[]=
          C) Existen 2^{2^n} funciones booleanas elementales de n variables y su estudio se reduce
 al de las funciones booleanas elementales de 1 y 2 variables, puesto que (aunque no de manera
 única) pueden expresarse como composición de éstas. En realidad incluso se pueden expresar
 usando sólo algunas de ellas, un conjunto de funciones booleanas elementales que permite
usando solo algunas de función booleana elemental como composición de ellas se dice que
es funcionalmente completo.
         Algunos conjuntos funcionalmente completos son: {NOT, AND, OR}, {NOT,
AND}, {NOT, OR}, {1, XOR, AND}, {NAND}, {NOR}, ...
```

```
f0[x_,y_]:=0;(*Constante igual a 0*)
f10[x_,y_]:=y;(*Igual a la segunda variable*)
f12[x_,y_]:=x;(*Igual a la primera variable*)
f15[x_,y_]:=1;(*Constante igual a 1*)
```

```
In[@]:=
      f8[x_,y_]:=x*y;(*Conjunción o producto*)
       f7[x_,y_]:=Comp1[f8[x,y]];(*NAND*)
       f3[x_,y_]:=Compl[x];(*Complemento o negación de x*)
       f5[x_y]:=Compl[y];(*Complemento o negación de y*)
```

```
f14[x_,y_]:=Compl[f8[Compl[x],Compl[y]]];(*Disyunción o suma*)
In[0]:=
```

```
In[@]:=
      f1[x_,y_]:=Compl[f14[x,y]];(*NOR*)
      f2[x_y]:=f8[Comp1[x],y];(*--*)
      f4[x_,y_]:=f8[x,Comp1[y]];(*--*)
      f6[x_y]:=Mod[x+y,2];(*XOR*)
      f9[x_,y_]:=Compl[f6[x,y]];(*bicondicional*)
      f11[x_,y_]:=f7[x,Compl[y]];(*Implicacion*)
      f13[x_,y_]:=f11[y,x];(*Contraimplicacion*)
```

#### Ejercicio 10.3

Calcular la tabla de verdad, la forma canónica en mintérminos y maxtérminos de las funciones booleanas

```
a) f(x, y, z) = (x \lor (y \land Compl[z]) \land z
```

```
\label{eq:factor} \texttt{fa[\{x\_,y\_,z\_\}]:=BitAnd[BitOr[x,BitAnd[y,Compl[z]]],z];}
In[@]:=
         TABLADEVERDAD[fa,{"x","y","z"}]
```

Out[•]//TableForm=

x	у	Z	fa
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	1

FCANONICAS[fa,{"x","y","z"}] In[0]:=

```
Supremo de mintérminos: fa = m_{\{1,0,1\}} + m_{\{1,1,1\}}
```

```
 \text{ Infimo de maxtérminos: fa = } \mathsf{M}_{\{\emptyset,\emptyset,\emptyset\}} \ \cdot \ \mathsf{M}_{\{\emptyset,\emptyset,1\}} \ \cdot \ \mathsf{M}_{\{\emptyset,1,\emptyset\}} \ \cdot \ \mathsf{M}_{\{\emptyset,1,1\}} \ \cdot \ \mathsf{M}_{\{1,0,\emptyset\}} \ \cdot \ \mathsf{M}_{\{1,1,\emptyset\}}
```

b)  $g(x, y, z) = (x \land (Compl[y] \lor z)) \lor (((x \land y) \lor Compl[z]) \land x)$ 

fb[{x\_,y\_,z\_}]:=BitOr[BitAnd[x,BitOr[Compl[y],z]] , BitAnd[BitOr[BitAnd[x,y],Compl[z]],x]]; TABLADEVERDAD[fb,{"x","y","z"}]

Out[]//TableForm=

X	у	z	fb
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	1
1		1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

FCANONICAS[fb,{"x","y","z"}] In[@]:=

```
Supremo de mintérminos: fb = m_{\{1,0,0\}} + m_{\{1,0,1\}} + m_{\{1,1,0\}} + m_{\{1,1,1\}}
```

```
Ínfimo de maxtérminos: fb = M_{\{0,0,0\}} · M_{\{0,0,1\}} · M_{\{0,1,0\}} · M_{\{0,1,1\}}
```

c) h (x, y, z,t) = (x + t) 
$$\vee$$
 (z\*y)

```
fc[{x_,y_,z_,t_}]:=f6[f14[x,t],f8[z,y]];
In[@]:=
       TABLADEVERDAD[fc,{"x","y","z","t"}]
```

Out[•]//TableForm=

```
У
      z t
            fc
             0
            1
      0
         1
0
            0
   0
        0
      1
        1
0
  0
            1
      1
0
   1
      0
        0
            0
0
      0
        1
            1
  1
0
  1
        0
            1
     1
     1 1
1
     0 0
            1
        1
1
            1
     0
1
      1
            1
        1
1
            1
     1
1
     0 0
  1
            1
1
     0 1
            1
1
     1 0
1
        1
            0
  1
      1
```

```
FCANONICAS[fc,{"x","y","z","t"}]
In[ • ]:=
```

```
Supremo de mintérminos: fc = m_{\{0,0,0,1\}} + m_{\{0,0,1,1\}} + m_{\{0,1,0,1\}} + m_{\{0,1,1,0\}} +
                                   \mathsf{m}_{\{1,0,0,0\}} + \mathsf{m}_{\{1,0,0,1\}} + \mathsf{m}_{\{1,0,1,0\}} + \mathsf{m}_{\{1,0,1,1\}} + \mathsf{m}_{\{1,1,0,0\}} + \mathsf{m}_{\{1,1,0,1\}}
```

#### Ejercicio 10.13.

Consideramos las funciones booleanas:

```
f(x,y,z)=(x \vee y) \Rightarrow (x \wedge z)
g(x,y,z)=Compl[x]+y*z
Calcular:
```

```
In[@]:= ff[{x_,y_,z_}]:=BitOr[BitXor[BitXor[x,y],1],BitAnd[x,z]]
       fg[{x_,y_,z_}]:=f14[Compl[x],f8[y,z]]
```

a) Su expresión en mintérminos y en maxtérminos

```
FCANONICAS[ff,{"x","y","z"}]
In[@]:=
       FCANONICAS2[ff,{"x","y","z"}]
```

```
Supremo de mintérminos: ff = m_{\{0,0,0\}} + m_{\{0,0,1\}} + m_{\{1,0,1\}} + m_{\{1,1,0\}} + m_{\{1,1,1\}}
              Ínfimo de maxtérminos: ff = M_{\{0,1,0\}} \cdot M_{\{0,1,1\}} \cdot M_{\{1,0,0\}}
              Forma canónica en mintérminos es: ff(x,y,z) =
                (x\wedge y\wedge z) \ \lor \ (x\wedge \overline{y}\wedge z) \ \lor \ (\overline{x}\wedge \overline{y}\wedge z) \ \lor \ (x\wedge y\wedge \overline{z}) \ \lor \ (\overline{x}\wedge \overline{y}\wedge \overline{z})
              Forma canónica en maxtérminos es: ff(x,y,z) = (x \lor \overline{y} \lor \overline{z}) \land (x \lor \overline{y} \lor z) \land (\overline{x} \lor y \lor z)
  In[*]:= FCANONICAS[fg,{"x","y","z"}]
                FCANONICAS2[fg, {"x", "y", "z"}]
                Supremo de mintérminos: fg = m_{\{0,0,0\}} + m_{\{0,0,1\}} + m_{\{0,1,0\}} + m_{\{0,1,1\}} + m_{\{1,1,1\}}
                Ínfimo de maxtérminos: fg = M_{\{1,0,0\}} \cdot M_{\{1,0,1\}} \cdot M_{\{1,1,0\}}
                Forma canónica en mintérminos es: fg(x,y,z) =
                   (x \wedge y \wedge z) \ \lor \ (\overline{x} \wedge y \wedge z) \ \lor \ (\overline{x} \wedge \overline{y} \wedge z) \ \lor \ (\overline{x} \wedge y \wedge \overline{z}) \ \lor \ (\overline{x} \wedge \overline{y} \wedge \overline{z})
                Forma canónica en maxtérminos es: fg(x,y,z) = (\overline{x} \lor y \lor \overline{z}) \land (\overline{x} \lor \overline{y} \lor z) \land (\overline{x} \lor y \lor z)
              b) Encontrar expresiones equivalentes en las que sólo se usen los siguientes conjuntos
              b.1) \{ \land, \neg \}
                  BooleanConvert[Equivalent[Xor["x","y"],And["x","z"]],"AND"]
  In[@]:=
Out[0]=
                 ! (x && ! y && ! z) && ! (! x && y) && ! (y && z)
              b.4) { ⊼ }
                Clear[x,y,z,ExpNor]
                ExpNor=BooleanConvert[Equivalent[Xor["x","y"],And["x","z"]]],"NOR"]
                A=ExpNor/. Not[x_1]:\rightarrow(x\nabla x);
Out[0]=
              (\mathrel{!} x \mathbin{\triangledown} y \mathbin{\triangledown} z) \mathbin{\triangledown} (x \mathbin{\triangledown} \mathrel{!} y) \mathbin{\triangledown} (\mathrel{!} y \mathbin{\triangledown} \mathrel{!} z)
Out[0]=
                 (\ (x\mathbin{\overline{\vee}} x)\ \mathbin{\overline{\vee}} y\mathbin{\overline{\vee}} z)\ \mathbin{\overline{\vee}}\ (x\mathbin{\overline{\vee}}\ (y\mathbin{\overline{\vee}} y)\ )\ \mathbin{\overline{\vee}}\ (\ (y\mathbin{\overline{\vee}} y)\ \mathbin{\overline{\vee}}\ (z\mathbin{\overline{\vee}} z)\ )
              Caso a parte {¬,∧,v}
                BooleanConvert[Equivalent[Xor["x","y"], And["x","z"]]]
  In[@]:=
Out[0]=
                 (x \&\& y \&\& ! z) \mid | (! x \&\& ! y) \mid | (! y \&\& z)
```

```
(* Euclides *)
In[1]:=
      Euclides[a_,b_]:=If[Mod[a,b]==0,Abs[b],Euclides[b,Mod[a,b]]]
      (* Diofanticas *)
      DIOFANTICA[a_,b_,c_]:=Module[{particular,k},If[Mod[Abs[c],GCD[Abs[a],Abs[b]]] \( \) = 0,
          Print["La ecuación no tiene solución"];,particular=FindInstance[a*x+b*y=c,{x,y},
              Integers];
       Print["La solución particular es:" ];
       Print[" x_0 = ",particular[1][1][2]," e y_0 = ",particular[1][2][2],"."];
       Print["La solución general es:"];
       Print[" x = ",particular[1][1][2]," + ",b/GCD[a,b],"t"];
       Print[" y = ",particular[1][2][2]," - ",a/GCD[a,b],"t."];];];
      (* Bezout *)
      Bezout2[x_,y_]:=Module[{a,b,temp,temp2,n1,n2,cocientes,aux1,aux2,euclides,coef1,coef2,coef3,
          coef4,listam,temporal},
      n1=y;n2=x;b=Abs[n1];a=Abs[n2];
      If[Mod[a,b]==0,euclides={{a,b,Quotient[a,b],0}};,r=1;euclides={};
      While[r>0,q=Quotient[a,b];r=Mod[a,b];
       AppendTo[euclides,{a,b,q,r}];
       a=b;b=r;];
      s=Length[euclides];];
      Print["Algoritmo de Euclides"];
      Do[Print["(",i,") ",euclides[i,1]]," = ",euclides[i,2]],"·",euclides[i,3]]," + ",
          euclides[i,4]],{i,Length[euclides]}];
      Print["m.c.d.{",n1,",",n2,"}=",a];
      Print["m.c.m.{",n1,",",n2,"}=",(Abs[n1*n2])/a];
      listam=Table[0,{i,s}];
      Print["Cálculo de la Identidad de Bezout"];
      If [Mod [Abs [n2], Abs [n1]] == 0 | | Mod [Abs [n1], Abs [n2]] == 0,
      If [Mod [Abs [n2], Abs [n1]] ==0, Print ["Identidad de Bezout: ",n2," · (0) + ",n1," · (",Sign [n1],
           ") =",Abs[n1],"."];];
      If[Mod[Abs[n1],Abs[n2]]==0,Print["Identidad de Bezout: ",n1," · 0)+",n2," · (",Sign[n2],
           ") =",Abs[n2],"."];];
       Print["(",s-1,") ",euclides[[s-1,4]]," = ",euclides[[s-1,1]]," - ",euclides[[s-1,2]],"·",
          euclides[s-1,3]];
       coef4=1;coef3=(-1)*euclides[[s-1,3]];
      Do[Clear[aux1,aux2];
       listam[i] = aux1; listam[i+1] = aux2;
       For[f=i+2,f<s+1,f++,listam[f]=listam[f-2]-(listam[f-1]*euclides[f-2,3]);];
       temporal:=Simplify[listam[s-1]-(listam[s]*euclides[s-1,3])];\\
       Print["(",i,") ",euclides[i,4]," = ",euclides[i,1]," - ",euclides[i,2]," · ",
          euclides[i,3]];
       aux1=0;aux2=1;coef1=temporal;
       aux1=1;aux2=0;coef2=temporal;
                  ",euclides[s-1,4]," = ",euclides[i+1,1]," · (",coef4,") + ","(",euclides[i,1],"
            - ",euclides[i,2]," · ",euclides[i,3],") · (",coef3,") = ",euclides[i+1,1]]," ·
           (",coef1,") + ",euclides[[i,1]]," · (",coef2,")"];
       coef3=coef1;coef4=coef2;,{i,Length[euclides]-2,1,-1}];
       Print["Identidad de Bezout: ",n1,"· (",coef1*Sign[n1],") + ",n2," · (",coef2*Sign[n2],")
           = ",a,"."];];];
```

#### Ejercicio 11.3

Hallar el máximo común divisor d y el mínimo común múltiplo m usando el algoritmo de Euclides, calculando posteriormente la identidad de Bezout para los siguientes pares de números enteros: a) 1400 y 6237

```
n1a=1400;
In[@]:=
       n2a=6237;
       a=Abs[n1a];b=Abs[n2a];
       m=1;
       While [m>0, m=Mod[a,b];a=b;b=m;];
       Print["m.c.d.(",n1a,",",n2a,")=",a]
       Print["m.c.m.(",n1a,",",n2a,")=",Abs[(n1a*n2a)/a]]
      m.c.d.(1400,6237) = 7
      m.c.m.(1400,6237) = 1247400
In[.]:= Bezout2[1400,6237]
      Algoritmo de Euclides
      (1) \ 1400 = 6237 \cdot 0 + 1400
      (2) 6237 = 1400 \cdot 4 + 637
```

```
(3) 1400 = 637·2 + 126
(4) 637 = 126·5 + 7
(5) 126 = 7 \cdot 18 + 0
m.c.d. { 6237,1400} = 7
m.c.m.{6237,1400} = 1247400
Cálculo de la Identidad de Bezout
(4) \ 7 = 637 - 126 \cdot 5
(3) 126 = 1400 - 637 · 2
    7 = 637 \cdot (1) + (1400 - 637 \cdot 2) \cdot (-5) = 637 \cdot (11) + 1400 \cdot (-5)
(2) 637 = 6237 - 1400 · 4
    7 = 1400 \cdot (-5) + (6237 - 1400 \cdot 4) \cdot (11) = 1400 \cdot (-49) + 6237 \cdot (11)
(1) 1400 = 1400 - 6237 \cdot 0
    7 = 6237 \cdot (11) + (1400 - 6237 \cdot 0) \cdot (-49) = 6237 \cdot (11) + 1400 \cdot (-49)
Identidad de Bezout: 6237 \cdot (11) + 1400 \cdot (-49) = 7.
```

b) 123840 y 4720

```
n1b=123840;
In[@]:=
       n2b=4720;
       a=Abs[n1b];b=Abs[n2b];
       m=1;
       While[m>0,m=Mod[a,b];a=b;b=m;];
       Print["m.c.d.(",n1b,",",n2b,")=",a]
       Print["m.c.m.(",n1b,",",n2b,")=",Abs[(n1b*n2b)/a]]
      m.c.d.(123840,4720)=80
      m.c.m.(123840,4720) = 7306560
In[*]:= Bezout2[123840,4720]
       Algoritmo de Euclides
       (1) 123840 = 4720 \cdot 26 + 1120
       (2) 4720 = 1120 · 4 + 240
       (3) 1120 = 240·4 + 160
       (4) 240 = 160·1 + 80
       (5) 160 = 80 \cdot 2 + 0
       m.c.d.{4720,123840}=80
       m.c.m.{4720,123840}=7306560
       Cálculo de la Identidad de Bezout
       (4) 80 = 240 - 160·1
       (3) 160 = 1120 - 240 · 4
           80 = 240 \cdot (1) + (1120 - 240 \cdot 4) \cdot (-1) = 240 \cdot (5) + 1120 \cdot (-1)
       (2) 240 = 4720 - 1120 · 4
           80 = 1120 \cdot (-1) + (4720 - 1120 \cdot 4) \cdot (5) = 1120 \cdot (-21) + 4720 \cdot (5)
       (1) 1120 = 123840 - 4720 \cdot 26
           80 = 4720 \cdot (5) + (123840 - 4720 \cdot 26) \cdot (-21) = 4720 \cdot (551) + 123840 \cdot (-21)
```

Identidad de Bezout:  $4720 \cdot (551) + 123840 \cdot (-21) = 80$ .

c) 4394 y 1040

```
n1c=4394;
In[0]:=
       n2c=1040;
       a=Abs[n1c];b=Abs[n2b];
       m=1;
       While [m>0, m=Mod[a,b];a=b;b=m;];
       Print["m.c.d.(",n1c,",",n2c,")=",a]
       Print["m.c.m.(",n1c,",",n2c,")=",Abs[(n1c*n2c)/a]]
      m.c.d.(4394,1040) = 2
      m.c.m.(4394,1040) = 2284880
       Bezout2[4394,1040]
In[0]:=
       Algoritmo de Euclides
       (1) 4394 = 1040·4 + 234
       (2) 1040 = 234·4 + 104
       (3) 234 = 104 \cdot 2 + 26
       (4) 104 = 26 \cdot 4 + 0
       m.c.d.{1040,4394} = 26
       m.c.m.\{1040,4394\}=175760
       Cálculo de la Identidad de Bezout
       (3) 26 = 234 - 104·2
       (2) 104 = 1040 - 234 · 4
           26 = 234 \cdot (1) + (1040 - 234 \cdot 4) \cdot (-2) = 234 \cdot (9) + 1040 \cdot (-2)
       (1) 234 = 4394 - 1040 · 4
            26 = 1040 \cdot (-2) + (4394 - 1040 \cdot 4) \cdot (9) = 1040 \cdot (-38) + 4394 \cdot (9)
       Identidad de Bezout: 1040 \cdot (-38) + 4394 \cdot (9) = 26.
```

#### Ejercicio 11.4.

Resolver la ecuación diofántica ax+by=c donde a es el año de tu nacimiento, b es el día del mes en que naciste y c = ab.

```
a=2004;
 In[ • ]:=
         b=3;
         c=a*b
Out[0]=
        6012
 In[@]:=
         Bezout2[a,b]
        Algoritmo de Euclides
        (1) 2004 = 3.668 + 0
        m.c.d.{3,2004} = 2004
       m.c.m.{3,2004} = 3
       Cálculo de la Identidad de Bezout
        Identidad de Bezout: 2004 \cdot (0) + 3 \cdot (1) = 3.
         (2004,3)=3, como 3 es divisor de 6012 tiene solución
         d=3;
 In[@]:=
         y0=1
         x0=0
Out[@]=
        1
Out[0]=
 In[0]:=
         y=y0-(b/d)*t
         x=x0+(a/d)*t
Out[0]=
         1 – t
Out[0]=
         668 t
         DIOFANTICA[a,b,c]
        La solución particular es:
          x_0 = 0 e y_0 = 2004.
        La solución general es:
          x = 0 + 1t
          y = 2004 - 668t.
```

### Ejercicio 11.9.

Sea c el resto de dividir tu DNI entre 100. Encontrar, si existe, los números x∈Z tales que verifiquen simultáneamente:

```
I. (c+2)|x
```

II. El resto de dividir x entre (c+3) es 1.

```
In[4]:=
      c=Mod[26268082,100];
      x=(c+2)*k
      x=(c+3)*q+1
```

Out[5]= 84 k

Out[6]= 1 + 85 q

84k - 85q = 1

```
Bezout2[84,-85]
In[7]:=
```

Algoritmo de Euclides

$$(1)\ 84\ =\ 85\cdot 0\ +\ 84$$

$$(2)$$
 85 = 84·1 + 1

$$(3)$$
 84 =  $1.84 + 0$ 

$$m.c.d.\{-85,84\}=1$$

$$m.c.m.\{-85,84\} = 7140$$

Cálculo de la Identidad de Bezout

$$(2)$$
 1 = 85 - 84·1

$$(1)$$
 84 = 84 - 85 · 0

Identidad de Bezout:  $-85 \cdot (-1) + 84 \cdot (-1)$ **= 1.** 

El MCD es 1, es divisor de 85, existe solución

```
a=84;
In[8]:=
       b=-85;
       c=1;
       d=1;
       y0=-1
       x0 = -1
```

Out[12]=

Out[13]=

-1

```
y=y0-(b/d)*t
 In[14]:=
         x=x0+(a/d)*t
Out[14]=
          -1 + 85 t
Out[15]=
          -1 + 84 t
```

#### Ejercicio 11.10.

Si x, y, z son los ángulos de un triángulo expresados en grados. Suponiendo que x,y,z son números enteros, calcular todos los triángulos cuyos ángulos verifiquen la siguiente ecuación:

In[ • ]:= Bezout2[8,5]

Algoritmo de Euclides

```
(1) 8 = 5·1 + 3
```

$$(2)$$
 5 =  $3 \cdot 1$  +  $2$ 

$$(3)$$
 3 =  $2 \cdot 1$  +  $1$ 

$$(4)$$
 2 = 1·2 + 0

$$m.c.d.{5,8} = 1$$

$$m.c.m.{5,8} = 40$$

Cálculo de la Identidad de Bezout

$$(3)$$
 1 = 3 - 2·1

$$(2)$$
 2 = 5 - 3 · 1

$$1 = 3 \cdot (1) + (5 - 3 \cdot 1) \cdot (-1) = 3 \cdot (2) + 5 \cdot (-1)$$

$$(1)$$
 3 = 8 - 5 · 1

$$1 = 5 \cdot (-1) + (8 - 5 \cdot 1) \cdot (2) = 5 \cdot (-3) + 8 \cdot (2)$$

Identidad de Bezout:  $5 \cdot (-3) + 8 \cdot (2) = 1$ .

El MCD es 1, es divisor de 540, existe solución

```
In[ • ]:=
         a=8;
         b=5;
         c=540;
         d=1;
         y0=2*(c/d)
         x0=-3*(c/d)
Out[0]=
        1080
Out[0]=
        -1620
 In[0]:=
         y=y0-(b/d)*t
         x=x0+(a/d)*t
Out[0]=
         1080 – 5 t
Out[0]=
         -1620 + 8 t
         z=180-x-y
 In[@]:=
Out[0]=
       720 - 3 t
         Clear[t]
         Reduce[1080-5t≥1 && 1080-5t≤178 && -1620+8t≥1 && -1620+8t≤178 && 720-3t≥1 &&
             720-3t≤178,t,Integers]
Out[0]=
         t \in \mathbb{Z} \&\& 203 \le t \le 215
 In[0]:=
         For[t=203,t≤215,t++,
             Print["PARA t=",t];
             Print["x=",x];
             Print["y=",y];
             Print["z=",y];
         ]
       PARA t=203
       x=4
       y=65
       z=65
       PARA t=204
       x=12
       y=60
        z=60
```

- x=20
- y=55
- z=55

PARA t=206

- x=28
- y=50
- z=50

PARA t=207

- x=36
- y=45
- z = 45

PARA t=208

- x=44
- y=40
- z=40

PARA t=209

- x=52
- y=35
- z=35

PARA t=210

- x=60
- y=30
- z=30

PARA t=211

- x=68
- y=25
- z=25

PARA t=212

- x=76
- y=20
- z=20

PARA t=213

- x = 84
- y=15
- z=15

PARA t=214

- x=92
- y=10

```
z\!=\!10
      PARA t=215
     x = 100
      y=5
      z=5
In[@]:=
       DIOFANTICA[5,8,540]
       La solución particular es:
         x_0 = 4 e y_0 = 65.
       La solución general es:
         x = 4 + 8t
         y = 65 - 5t.
```

```
In[19]:=
       Inverso[x_,n_]:=
           Module[{inverso},
                If[GCD[x,n] # 1,Print["No existe"];,
                    Do[If[Mod[j*x,n]==1,inverso=j;
                        Break[]],{j,1,n-1}];
                     Return[inverso]
                ];
           ];
       (* Bezout *)
       Bezout[x_,y_]:=
           Module[{Cocientes,Euclides,Resto,b,a1,a2},
                Euclides[n1_,n2_]:=
                    If [Mod[n1,n2] ==0,n2,
                        AppendTo[Cocientes,Quotient[n1,n2]];
                        Euclides[n2,Mod[n1,n2]]];
            Resto[1,x1_,x2_]:=x1-x2*Cocientes[1]];
            Resto[2,x1_,x2_]:=
                x2-Resto[1,x1,x2]*Cocientes[2];
            Resto[k_,x1_,x2_]:=
                Expand[Resto[k-2,x1,x2]-
                    Resto[k-1,x1,x2] *Cocientes[k]];
            a1=Abs[x];a2=Abs[y];
            Cocientes={};b=Euclides[a1,a2];
            Print["Identidad de Bezout: (",
                Resto[Length[Cocientes],1,0] \starSign[x],") \cdot (",x,
                    ") + (", Resto[Length[Cocientes],0,1] *Sign[y],
```

```
") · (", y, ") = ", b]
];
(* Algoritmo Chino *)
AlgChino2[a_,m_]:=Module[{M,b,Teorema,n,u,w,x0},
    Teorema="sí";
    n=Length[a];
    Do [
        Do [
            If[GCD[m[i]],m[j]]] #1,Teorema="no";Break[];],
        {j,i+1,Length[m]}],
    {i,Length[m]-1}];
    If[Teorema=="sí",
        Inverso[x_,n_]:=
            Module[{inverso},Do[If[Mod[j*x,n]==1,inverso=j;
                 Break[]],{j,1,n-1}];
             Return[inverso]];
    M[1]=1;M[i_]:=M[i-1]*m[i-1];
    u[i_]:=Inverso[M[i],m[i]];
    b[1]=Mod[a[1]],m[1]];
    w[i_]:=Mod[(a[i]-b[i-1])*u[i],m[i]];
    b[i_{-}]:=b[i-1]+w[i]\times M[i];
    x0=b[Length[a]];
    Print["Solución: x = ",x0," + t*",M[n+1]];
    Print[TableForm[Join[{{a[[1]],m[[1]],1,1,"-",b[1]}},
        Table[{a[i],m[i],M[i],u[i],w[i],b[i]},
             \{i,2,n\}], TableHeadings \rightarrow {Table[i,\{i,n\}],\{"a","m","M","u","w","b"\}}]];,
    Print["No podemos aplicar el Tª Chino del Resto"];];
];
(* Euclides para comprobar coprimos *)
Euclides[a_,b_]:=If[Mod[a,b]==0,Abs[b],Euclides[b,Mod[a,b]]]
```

#### Ejercicio 11. 9.

Sea c el resto de dividir tu DNI entre 100. Encontrar, si existe, los números x ∈ Z tales que verifiquen simultáneamente:

```
I.(c+2)|x
```

II. El resto de dividir x entre (c + 3) es 1.

```
c=Mod[26268082,100];
In[0]:=
      x=(c+2)*k
       x=(c+3)*q+1
```

```
Out[0]=
          84 k
Out[0]=
         1 + 85 q
         x \equiv 0 \mod 84
         x \equiv 1 \mod 85
```

```
Euclides [85,84]
In[ • ]:=
```

Out[0]=

1

Como el resultado es 1 son coprimos, por ende tiene solución

Solución: x = 7056 + t\*7140

	а	m	М	u	W	b
1	0	84 85	1	1	-	0
2	1	85	84	84	84	7056

#### Ejercicio 12.1.

Calcular el inverso de tu DNI, si es posible, Z5, Z27 y Z1001.

Identidad de Bezout:  $(-2) \cdot (26268082) + (10507233) \cdot (5) = 1$ 

In[0]:= PowerMod[26268082,-1,5]

Out[0]=

3

#### El inverso de mi DNI es 3.

Bezout [26268082,27] In[@]:=

Identidad de Bezout:  $(13) \cdot (26268082) + (-12647595) \cdot (27) = 1$ 

El inverso de mi DNI es 13

Bezout [26268082,1001] In[@]:=

Identidad de Bezout:  $(-244) \cdot (26268082) + (6403009) \cdot (1001) = 1$ 

PowerMod [26268082,-1,1001] In[ • ]:=

Out[0]=

757

El inverso de mi DNI es 757

### Ejercicio 12.5

Resolver los siguientes sistemas de congruencias.

```
a) x \equiv 2 \mod 3
   x \equiv 5 \mod 7
   x \equiv 6 \mod 11
   x \equiv DNI \mod 17
```

```
Euclides[3,7]
In[@]:=
       Euclides[3,11]
       Euclides[3,17]
       Euclides [7,11]
       Euclides [7,17]
       Euclides[11,17]
```

```
Out[0]=
          1
Out[0]=
Out[0]=
          1
Out[0]=
          1
Out[0]=
          1
Out[0]=
```

1

Como da 1 todos son comprimos. (3,7)=(3,11)=(3,17)=(7,11)(7,17)=(11,17)=1

```
AlgChino2[{2,5,6,26268082},{3,7,11,17}]
In[ • ]:=
```

```
Solución: x = 3218 + t \times 3927
                                           b
                                           2
1
     2
                  3
                        1
                               1
                  7
                                           5
     5
                        3
                               5
                  11
                        21
                               10
                                     10
                                           215
    26 268 082
                  17
                        231
                               12
                                     13
                                           3218
```

```
b) x \equiv 0 \mod 3
   x \equiv 5 \mod 7
   x \equiv DNI \mod 100
```

Out[0]=

Out[0]=

1

1

Out[0]=

Como da 1 todos son comprimos . (3, 7) = (3, 100) = (7, 100) = 1

AlgChino2[{0,5,26268082},{3,7,100}] In[@]:=

Solución:  $x = 1482 + t \times 2100$ 

		m	М	u	W	b
1		3				
2	5	7	3	5	4	12
3	26 268 082	100	21	81	70	1482

```
Bezout2[x_,y_]:=Module[{a,b,temp,temp2,n1,n2,cocientes,aux1,aux2,euclides,coef1,coef2,coef3,
                                                                                                                                                 coef4,listam,temporal},
n1=y;n2=x;b=Abs[n1];a=Abs[n2];
If[Mod[a,b] == 0, euclides = { {a,b,Quotient[a,b],0}};,r=1; euclides = { };
While[r>0,q=Quotient[a,b];r=Mod[a,b];
AppendTo[euclides,{a,b,q,r}];
a=b;b=r;];
s=Length[euclides];];
Print["Algoritmo de Euclides"];
Do[Print["(",i,") ",euclides[i,1]]," = ",euclides[i,2]],".",euclides[i,3]]," + ",euclides[i,4]]
{i,Length[euclides]}];
Print["m.c.d.{",n1,",",n2,"}=",a];
Print["m.c.m.{",n1,",",n2,"}=",(Abs[n1*n2])/a];
listam=Table[0,{i,s}];
Print["Cálculo de la Identidad de Bezout"];
If [Mod [Abs [n2], Abs [n1]] == 0 | | Mod [Abs [n1], Abs [n2]] == 0,
If [Mod [Abs [n2], Abs [n1]] == 0, Print ["Identidad de Bezout: ",n2," · (0) + ",n1," · (",Sign [n1],") = ",
Abs[n1],"."];];
If[Mod[Abs[n1],Abs[n2]] == 0, Print["Identidad de Bezout: ",n1," \cdot 0) + ",n2," \cdot (",Sign[n2],") = ",n2," \cdot (",Sign[n2],"
Abs [n2],"."];];
Print["(",s-1,") ",euclides[s-1,4]," = ",euclides[s-1,1]," - ",euclides[s-1,2],".",
euclides[s-1,3]];
coef4=1;coef3=(-1)*euclides[[s-1,3]];
Do[Clear[aux1,aux2];
listam[i] = aux1; listam[i+1] = aux2;
 For [f=i+2,f<s+1,f++,listam[f]=listam[f-2]-(listam[f-1]*euclides[f-2,3]);];
temporal:=Simplify[listam[s-1]-(listam[s]*euclides[s-1,3])];
 Print["(",i,") ",euclides[i,4]," = ",euclides[i,1]," - ",euclides[i,2]," · ",euclides[i,3]];
aux1=0;aux2=1;coef1=temporal;
 aux1=1;aux2=0;coef2=temporal;
                       ",euclides[s-1,4]," = ",euclides[i+1,1]]," · (",coef4,") + ","(",euclides[i,1]," ·
Print["
euclides[i,2]," · ",euclides[i,3],") · (",coef3,") = ",euclides[i+1,1]," · (",coef1,") + ",
euclides[i,1]," · (",coef2,")"];
coef3=coef1;coef4=coef2;,{i,Length[euclides]-2,1,-1}];
Print["Identidad de Bezout: ",n1," · (",coef1*Sign[n1],") + ",n2," · (",coef2*Sign[n2],") = "
a,"."];];];
FromDecimal[n_,b_]:=Module[{n2,d},d={};n2=n;
While[Quotient[n2,b]>0,PrependTo[d,Mod[n2,b]];
n2=Quotient[n2,b]];
PrependTo[d,Mod[n2,b]];
Do[If[d[i]]≥10,d[i]]+=7],{i,Length[d]}];
FromCharacterCode[d+48]];
To Decimal [n\_, b\_] := Module [\{M, n2\}, n2 = To Character Code [To Upper Case [n]] - 48;
Do[If[n2[i] \ge 17, n2[i] = 7],{i,Length[n2]}];
M=Sum[n2[i]*b^(Length[n2]-i),{i,Length[n2]}];
CambioBase[n_,b1_,b2_]:=FromDecimal[ToDecimal[n,b1],b2]
```

### Ejercicio 11. 17.

Plantear una ecuación diofántica<sup>30</sup> que permita calcular, si existen, números enteros x e y tales que:

$$(5F)_x - (50)_y = 7$$

5x+F

-5y

$$5x + f - 5y = +7 -> 5x - 5y = -8$$

#### In[\*]:= Bezout2[5,-5]

Algoritmo de Euclides

(1) 5 = 5·1 + 0

 $m.c.d.\{-5,5\}=5$ 

 $m.c.m.\{-5,5\}=5$ 

Cálculo de la Identidad de Bezout

Identidad de Bezout:  $5 \cdot (0) + -5 \cdot (-1) = 5$ .

Identidad de Bezout:  $-5 \cdot 0 + 5 \cdot (1) = 5$ .

(5,-5)=5, como 5 no es divisor de -8 no existe solución

### Ejercicio 12.13.

Consideramos el número de tu DNI (incluida la letra) en base 40, expresarlo en decimal y en bases 2,5,8,13,16 y 23.

```
In[ • ]:=
        dni="26268082N";
         dniBase40 = CambioBase[dni,40,10]
         dniBase40 = CambioBase[dni,40,2]
         dniBase40 = CambioBase[dni,40,5]
         dniBase40 = CambioBase[dni,40,8]
         dniBase40 = CambioBase[dni,40,13]
         dniBase40 = CambioBase[dni,40,16]
         dniBase40 = CambioBase[dni,40,23]
Out[0]=
        14099066892903
Out[0]=
         11001101001010110001110111111011001001100111
Out[0]=
         3321444342111033103
Out[0]=
         315126167731147
Out[0]=
         7B36C83479C5
Out[0]=
        CD2B1DFB267
Out[0]=
        7J0KK080F2
```