## Algoritmos y Estructuras de Datos I

Tema 0. Introducción





## Objetivo de la asignatura

#### Objetivo central

SER CAPAZ DE ANALIZAR, COMPRENDER Y
RESOLVER UNA AMPLIA VARIEDAD DE
PROBLEMAS COMPUTACIONALES, DISEÑANDO E
IMPLEMENTANDO SOLUCIONES EFICIENTES Y DE
CALIDAD, COMO RESULTADO DE LA APLICACIÓN
DE UN PROCESO METÓDICO

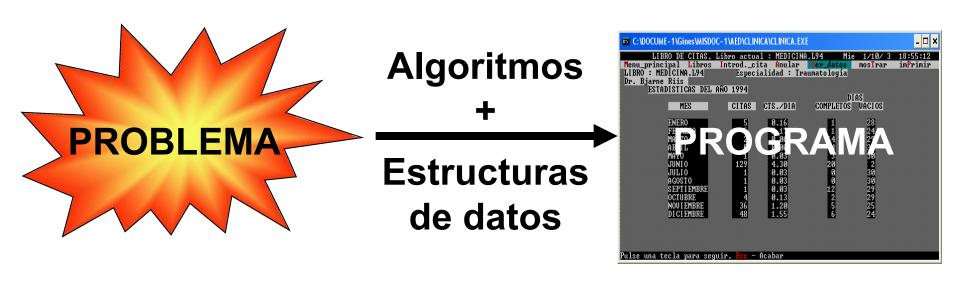
## Resolver problemas

¿Cómo es el proceso para resolver un problema?

¿Qué clase de problemas?

¿Cuándo se dice que la solución es eficiente y de calidad?

## Problemas, programas, algoritmos y estructuras de datos

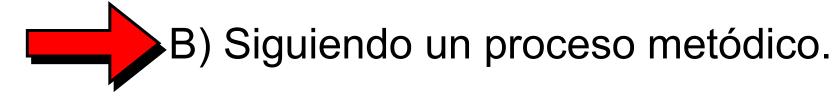


- **Problema:** Conjunto de hechos o circunstancias que dificultan la consecución de algún fin.
- Algoritmo: Conjunto de reglas finito e inambiguo.
- Estructura de datos: Disposición en memoria de la información.
- Programa: Algoritmos + Estructuras de datos.

#### Resolución de problemas

¿Cómo resuelve un problema de programación un ingeniero?

A) Tecleando código en una máquina.



#### Resolución de problemas

#### **ARQUITECTO**

#### INFORMÁTICO

- Estudio de viabilidad, análisis del terreno, requisitos pedidos, etc.
- 2. Diseñar los planos del puente y asignar los materiales.
- 3. Poner los ladrillos de acuerdo con los planos.
- 4. Supervisión técnica del puente.

- 1. **Análisis** del problema
- 2. **Diseño** del programa (alg. y estr.)
- 3. **Implementación** (programación)
- 4. **Verificación** y pruebas

#### Resolución de problemas

#### **MÉTODO CIENTÍFICO**

#### **INFORMÁTICO**

1.Observación.

1. **Análisis** del problema

2.Hipótesis. ◀

- 2. **Diseño** del programa (alg. y estr.)
- 3. Experimentación. 

  3. Implementación
  - 3. **Implementación** (programación)

4. Verificación.

4. **Verificación** y pruebas

# Evolución e historia de la programación

Lenguajes de bajo nivel

(Basic, Fortran, Ensamblador, ...)

### Ejemplo de programa BASIC

```
10 PAPER 7: BORDER 7: TNK 0: BRIGHT 0: FLASH 0
 20 DIM a$(22,20): DIM f(22): DIM c(22): DIM q$(11,2): DIM z$(22,18):
   DIM x$(22)
 30 FOR n = 1 TO 22
 40 READ f,c: LET b$=CHR$ 19+CHR$ 1: LET f(n)=f: LET c(n)=c
 50 FOR m=0 TO 2: READ r$
 60 LET b$=b$+CHR$ 22+CHR$ (f+m)+CHR$ c+ r$
 70 NEXT m: LET a$(n)=b$: NEXT n: GO SUB 470
 80 CLS: FOR N=1 TO 22: PRINT A$(N): NEXT N: IF x$(1)<>" " THEN LET
   q$=x$
 90 PRINT AT 0,2;"■■";AT 1,2;" EBEO";AT 2,2;"■ ";AT 3,2;" OBLE";AT
    4,2;" "; INK 3; AT 19,16; "Adaptacion para"; INK 1; AT
   20,19; "MICRO"; " HOBBY"
100 PLOT 128,0: DRAW 0,170: DRAW 10,4: DRAW 24,1: DRAW 82,0
110 PLOT 128,0: DRAW 10,4: DRAW 24,1: DRAW 88,0
120 DRAW 0,164: DRAW -2,2: DRAW 0,-164: DRAW -2,2: DRAW 0,164: DRAW -
   2,2: DRAW 0,-165
130 PLOT 128,0: DRAW -10,4: DRAW -24,1: DRAW -88,0
140 DRAW 0,164: DRAW 2,2: DRAW 0,-164: DRAW 2,2: DRAW 0,164: DRAW 2,2:
   DRAW 0, -164
150 PLOT 128,170: DRAW -10,4: DRAW -24,1: DRAW -82,0
170 PLOT 128,2: DRAW -10,4: DRAW -24,1: DRAW -85,0
180 PLOT 128,2: DRAW 10,4: DRAW 24,1: DRAW 85,0
```

## Ejemplo de programa BASIC

```
290 DIM b$(22,2): FOR n=1 TO 1 FOR m=1 TO 2
  300 LET s = INT (RND*22) + 1
  310 IF b$(s,1)=" "THEN LET b$(s,1)=g$(n,1): LET b$(s,2)=g$(n,2):
   NEXT m: NEXT n: GO TO 330
  320 GO TO 300
  330 \sqrt{\text{DIM r}(22)}: LET di=0: LET ith=0: LET u=.001
 \clubsuit40 PRINT AT 20,2;di: IF di=275\emptyset00 THEN LET di=350000: PRINT AT
    20,2; FLASH 1; di'"CONSEGUIDO LL PLENO EN "; itn; " veces": PRINT
    #0; "Pulsa una tecla para empezar": GO SUB 440: GO SUB 440: GO SUB
    440: PAUSE 0: GO TO 80
  350 INPUT n: IF n>22 OR N THEN GO TO 350
  360 IF r(n) = 1 THEN GO TO 350
  \Im 70 LET k=n: GO SUB 700
▲ 380 INPUT m: IF m>22 OR m<1 OR m=n THEN GO TO 380
  390 IF r(m) = 1 THEN GO TO 380-
  400 LET k=m: GO SUB 700—
  410 LET itn=itn+1: IF b$(n)=b$(m)/THEN LET di=di+25000: PAPER 3 LET
    k=n: GO \setminus SUB 720: PAPER 3: LET k=m: GO SUB 720: LET r(n) \div 1: LET
    r(m) = 1: GO SUB 440: GO SUB 450: GO TO 340:
  420 BRIGHT 1: PAUSE 45: PAUSE 45: LET f=f(n): LET c=c(n): PRINT AT
    f,c;a$(n,8);AT f+1,c;a$(n,14);AT f+2,c;a$(n,20): PRINT AT
    f,c;a (n,7 TO 8); AT f+1,c;a (n,13 TO 14); AT f+2,c;a (n,19) TO 20):
    BEEP /. 01, -10: PRINT a$ (n): BEEP .02, 0
  430 LET f=f(m): LET c=c(m): PRINT AT f,c;a (m,8); AT
    f+1,c;a$(m,14);AT f+2,c;a$(m,20): PRINT AT £,c;a$(m,7 TO 8);AT
    🕊+1,c;a$(m,13 TO 14);AT f+2,c;a$(m,19 🏋 20): BEEP .ON
    a$(m): BEEP .02,0: BRIGHT 0: GO TO 350/
```

## Ejemplo de programa BASIC

```
LET f=f(m) LET c=d(m): PRINT AT f,c;a$(m,8) AT
  f+1,c;a$(m,14) AT f+2,c;a$(m,20): PRINT AT f,c/a$(m,7 TO 8);AT
  f+1,c;a$(m,13 TQ 14);AT f+2,c;a$(m,19 TO 20): BEEP .01,-10:
  PRINT (m): BEEP /02,0: BRIGHT 0: GO TO 350/
▼440 BEEP .07,15: BEEP .06,25: BEER .07,35: BEEP .07,35: BEEP
  .09/40: RETURN/
450/INK 8: LET xx=f(n)*8-2: LET yy=1\sqrt{7}-(f(n)*8) PLOT xx,yy: DRAW
 \mathbb{Z}_{7,0}: draw 0,-27/: draw -27,0: draw 0,27
460 LET xx=c(m)*8/-2: LET yy=177-(f(m)*8) PLOT xx \lambda yy: DRAW 27,0:
 DRAW 0,-27: DRAW -27,0: DRAW 0,27: INK 0, RETURN
470 RESTORE 260 FOR n=1 TO 22
475 IF n=17 THZN LET g$(6,2)=".": GO TO 540
480 READ p$
490 FOR m=0/TO 7: READ f: POKE USR p$+m, f: NEXT m
520 \text{ IF } n < 1/2 \text{ THEN LET } q\$(n,1) = p\$
530 IF p > 11 THEN LET q (n-11, 2) = p 
540 NEXT n: RETURN

ho700/PAPER 5: LET y$=b$(k,1): LET t$=b$(k,2): LET f=f(k): LET
 ∕c=c(k): BEEP u,25: PRINT AT f,c+2;t$;AT f+1,c+2;" ";AT
 f+2,c+2;" ": BEEP u,49: BEEP u,25
710 PRINT AT f,c+1;t$;" ";AT f+1,c+1;" ";y$;AT f+2,c+1;" v": BEEP
  u,49: BEEP u,25
"; b$(k,1);" "; AT f(k)+2, c(k);" v ": BEEP u, 49: PAPER 7: RETURN
```

## Lenguajes de bajo nivel

- No existen procedimientos ni funciones
- No existen registros ni tipos definidos por el usuario
- No existen bloques estructurados (while, repeat, etc.)
- En definitiva: no hay abstracciones

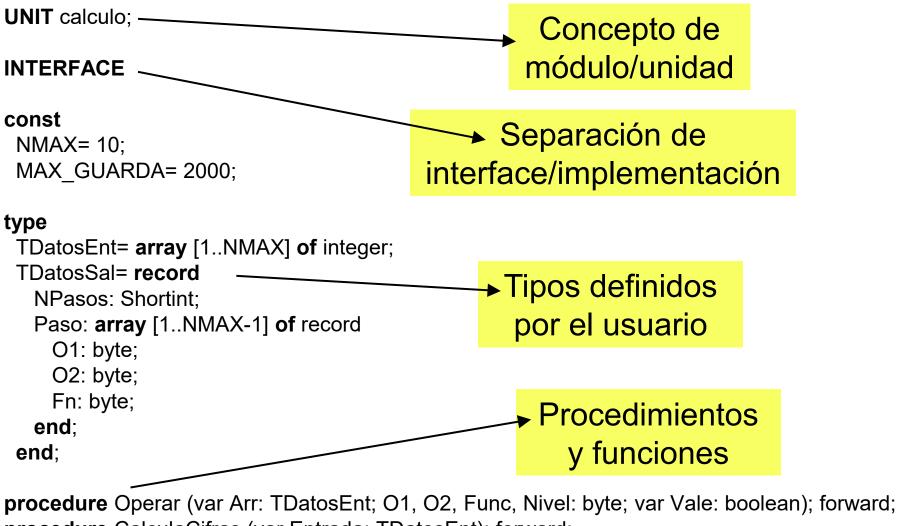
Y sin embargo... funciona:

https://jsspeccy.zxdemo.org/

# Evolución e historia de la programación

Lenguajes de bajo nivel Lenguajes estructurados

```
(Basic, Fortran, (Pascal, C, Ensamblador, ...) Modula, ADA, ...)
```



procedure Operar (var Arr: TDatosEnt; O1, O2, Func, Nivel: byte; var Vale: boolean); forward procedure CalculaCifras (var Entrada: TDatosEnt); forward; procedure CalculaCifrasRec (var Entrada: TDatosEnt; PA, PB, Func, Nivel: byte); forward;

```
IMPLEMENTATION
                                                Separación
                                                   interface/
var
 suma, num: integer;
                                               implementación
 CopiaOrden: TDatosEnt;
procedure OrdenaComb (var Entrada: TDatosEnt; Nivel: byte);
var
 i, j, maxim, pmaxim, tmp: integer;
                                                       Procedimiento
begin
                                                       con parámetros
 CopiaOrden:= Entrada;
 num:= Nivel:
 for i:= 1 to Nivel-1 do begin
  maxim:= CopiaOrden[i];
  pmaxim:= i;
                                                   → Bloques de
  i:=i+1;
                                                        control
  while i<=Nivel do begin
   if CopiaOrden[j]>maxim then begin
                                                    estructurados
    maxim:= CopiaOrden[j];
  end:
 end:
end:
```

- Procedimientos y funciones son abstracciones de control
- Los tipos definidos por el usuario son abstracciones de datos
- Las unidades, módulos o paquetes son abstracciones de nivel superior: abstracciones de funcionalidades

#### Inconvenientes:

- Los datos y los procedimientos de manipulación sobre los mismos van por separado.
- Es necesario garantizar la ocultación de la implementación.
- Proliferación de variables globales. ¿Qué papel juegan?
- Los programas son cada vez más complejos y difíciles de mantener.

## Evolución e historia de la programación

Lenguajes de bajo nivel

Lenguajes estructurados

Lenguajes orientados a objetos

```
(Basic, Fortran, (Pascal, C,
Ensamblador, ...) Modula, ADA, ...)
```

```
(Smalltalk, C++,
Java, Eiffel, ...)
```

Lenguajes orientados a objetos

```
// Interface
                                       → Una clase es un Tipo
class Timer {
                                          Abstracto de Datos
  private:
   double StartTime;
   double ClockRate;
                                      Encapsulación de
  public:
                                      datos y operaciones
   Timer (void);
   bool StartTimer (void);
   double ReadTimer (void);
   bool Exists;
};
class Elipse {
  protected:
                                              Los datos
   double Fcx, Fcy;
   double Frx, Fry, Fang;
                                              son privados
   void FsetXY (int x1, int y1, int x2, int y2);
  public:
                                                    Las operaciones
   Elipse (int x1, int y1, int x2, int y2);
                                                      son públicas
   Elipse * Clonar (void);
   void Pinta (IpIImage *image, int color= 0, int ancho= -1);
},
```

#### Lenguajes orientados a objetos

- Una clase encapsula los datos de un tipo y las operaciones sobre el mismo
- Una clase es, al mismo tiempo, un tipo abstracto de datos y un módulo que encierra un conjunto de funciones relacionadas
- Separación clara entre interface (parte visible desde fuera) e implementación (oculta)

**Tema: manjares** Ejemplo: vaciar → caviar



https://www.rtve.es/alacarta/videos/saber-y-ganar/saber-ganar-15-09-20/5663558/

Min: 5:50

- Es un interesante problema computacional: dado un conjunto de palabras y dada una palabra, buscar todos sus anagramas en el conjunto.
- ¿Cómo lo resolvemos?
  - Opción 1: generar todas las permutaciones.
     Para cada una, buscarla en el conjunto.
  - Opción 2: recorrer todo el conjunto y, para cada palabra, ver si tiene las mismas letras.
- ¿Cuál es la forma más rápida?

- Supongamos que el diccionario de español contiene 2 millones de palabras.
- Anagramas de: AMOR
  - Opción 1. En total existen 4·3·2·1
     anagramas = 24 búsquedas en diccionario
  - Opción 2. Recorrer todo el conjunto son 2 millones de comprobaciones.
- La opción 1 es claramente más rápida.

AMOR AMRO AOMR AORM AROM ARMO RAMO RAOM ROAM ROMA

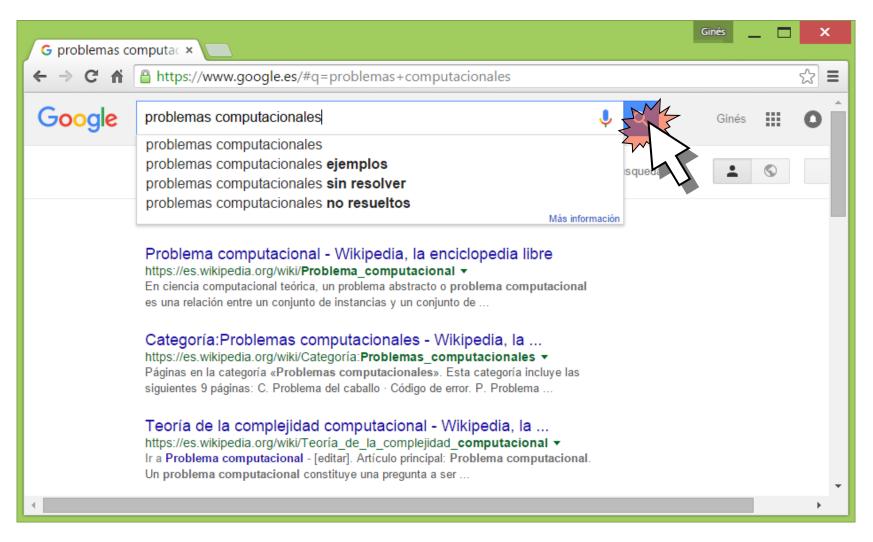
- Supongamos que el diccionario de español contiene 2 millones de palabras.
- Anagramas de: ESTRAFALARIO
  - Opción 1. En total existen 12! anagramas = 12·11·10·9·8·7·6·5·4·3·2·1 = 479 millones de búsquedas en diccionario
  - Opción 2. Recorrer todo el conjunto son 2 millones de comprobaciones.
- La opción 2 es claramente más rápida.

#### Saber y Ganar – Enredo de letras

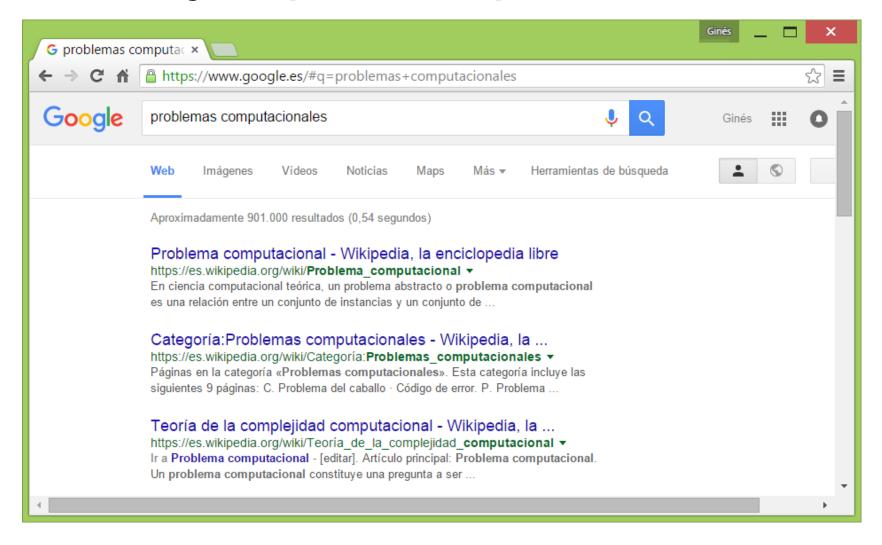


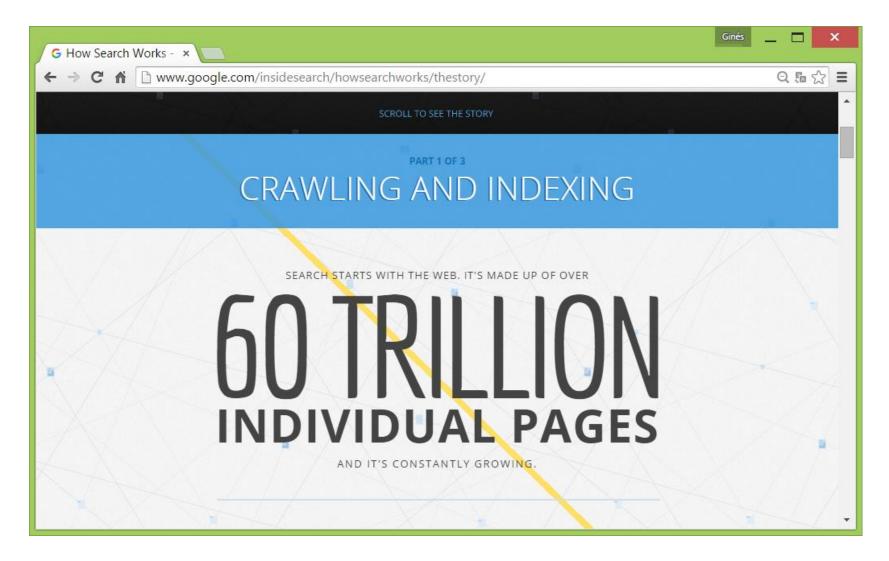
https://www.rtve.es/play/videos/cifras-y-letras/programa-99/16180806/ Minuto 22:20

## Ejemplos de problemas

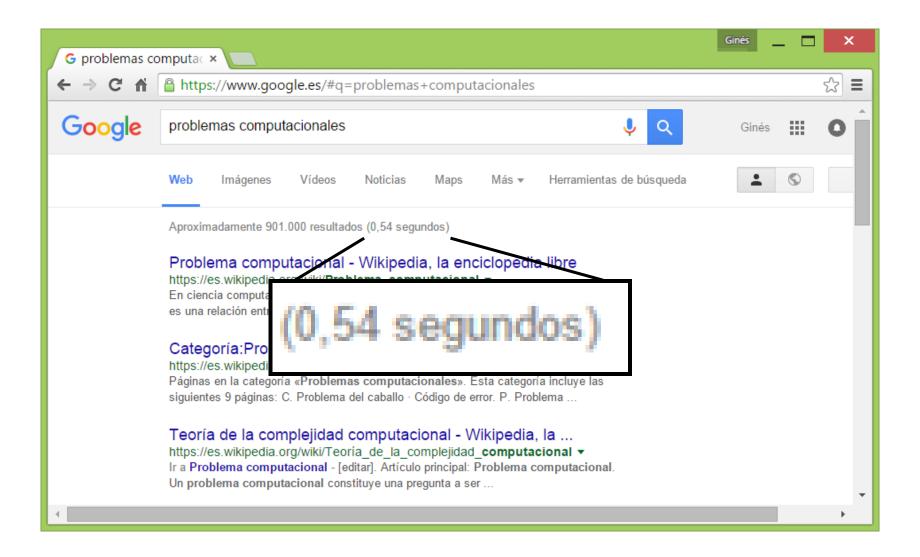


## Ejemplos de problemas





60 trillion = 60 billones = 60<sub>2</sub>000.000<sub>1</sub>000.000



¡¡¡60 billones páginas en medio segundo!!!

 Problema: ¿cómo estructurar la información necesaria para realizar las consultas rápidamente? ¿Qué algoritmos de búsqueda utilizar?

Opción 1. Para cada página, su lista de palabras



algoritmos, ayudante, curso, datos, estructuras, garcía, ginés, mateos, ...

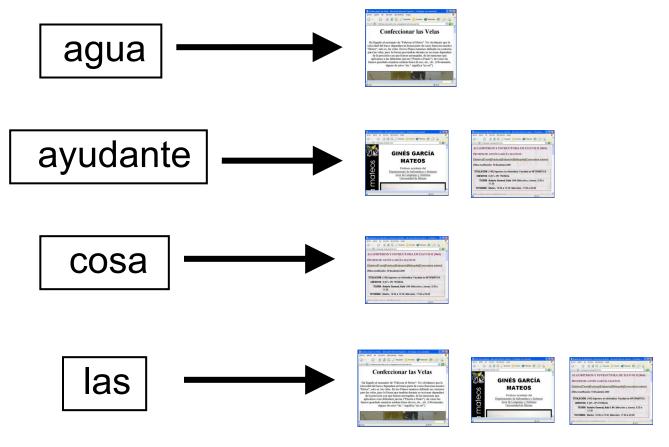


algoritmos, cosa, curso, datos, estructuras, evaluación, prácticas, ...



agua, botavara, barco, confeccionar, las, velas, ...

Opción 2. Para cada palabra, su lista de páginas



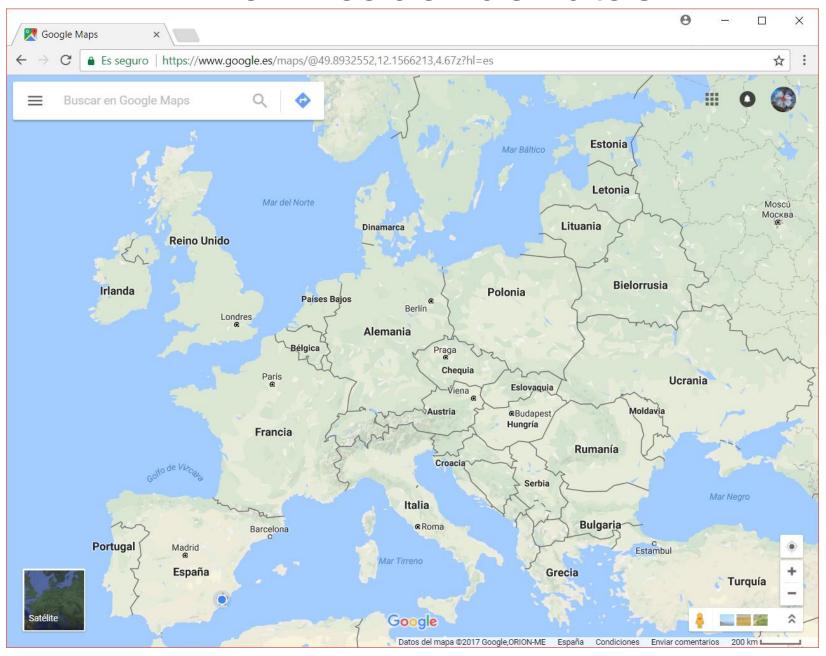
. . .

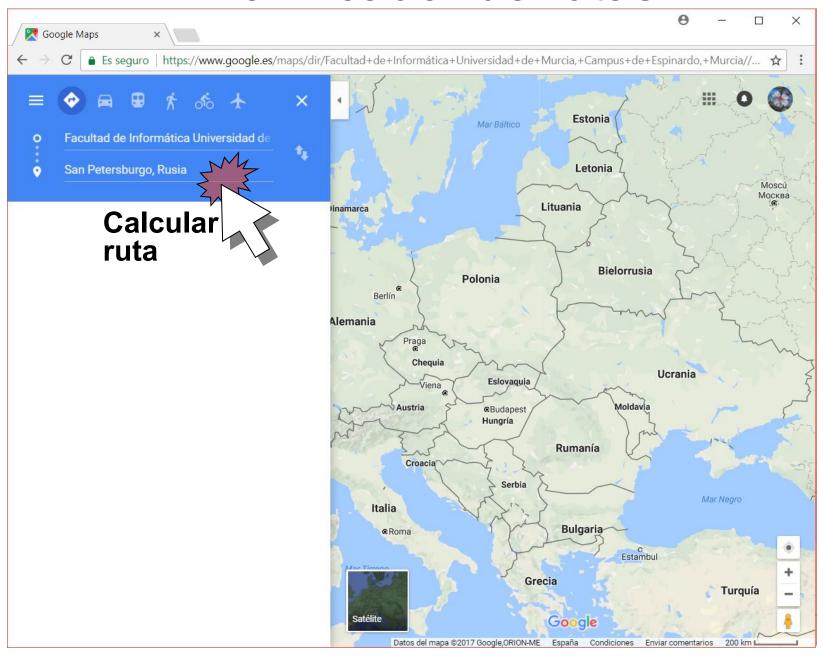
## Buscador de Internet Opción 1: Páginas → Palabras

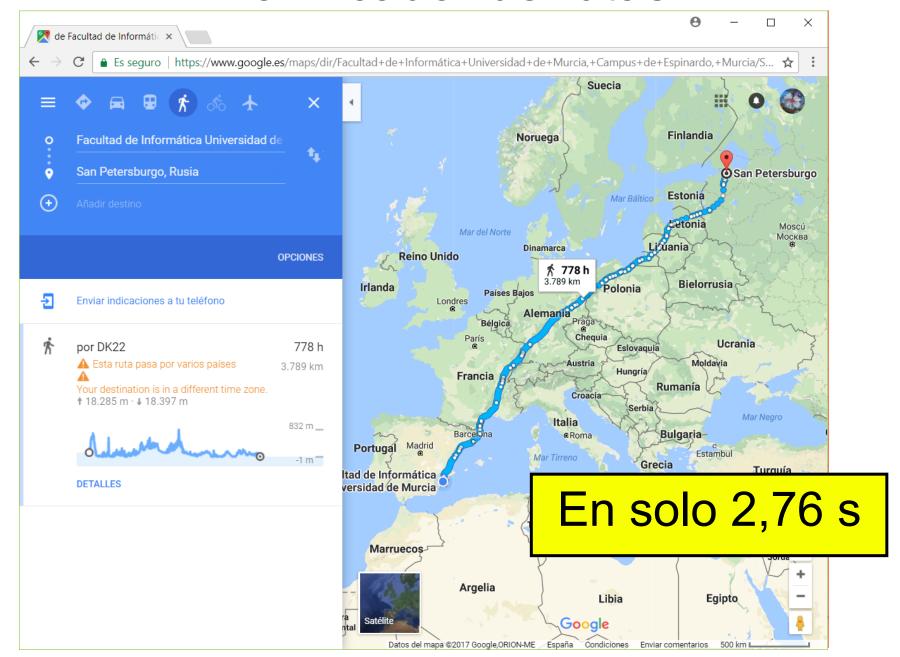
- Supongamos una red de 100.000 ordenadores a 3 GHz con 16 núcleos.
- Supongamos que cada página tiene 100 palabras, de 8 letras cada una y en cada letra se tarda 2 ciclos de reloj. Tenemos 60 billones de páginas.
- ¡¡El recorrido de todas las páginas tardaría 20 segundos!!

## Buscador de Internet Opción 2: Palabras → Páginas

- Supongamos 1 solo ordenador a 3 GHz con 1 núcleo.
- Supongamos que cada página tiene 100 palabras y un total de 600 billones de palabras en un array ordenado. Hacemos una búsqueda binaria = log 2 n.
- ¡¡¡La búsqueda se resuelve en 0,0004 ms!!! (49-8-2 ciclos de reloj)



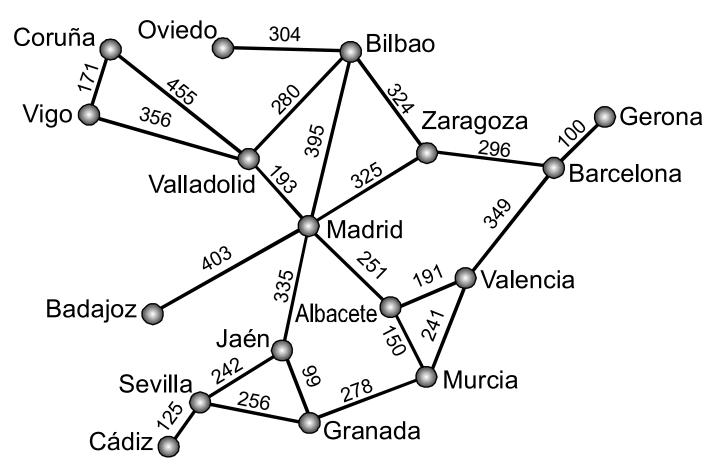




 ¿Cómo representar la información (lugares y carreteras)?

 ¿Cómo calcular el camino más corto entre dos lugares?

- Representación mediante un grafo:
  - Lugares = nodos.
  - Carreteras = arcos entre nodos.



- ¿Cómo calcular los caminos mínimos en el mapa?
- Fuerza bruta: empezar por Murcia y probar todos los caminos hasta llegar.
- Supongamos que limitamos a 20 ciudades, existiendo 6 caminos por ciudad.
- ¡¡Existen 95 billones de caminos!!
- Algoritmo de Dijkstra: solo necesitaría 400 pasos.

#### Reto Hard de Grafos

- OMP'16 D: Dijkstractions
- ¿Qué pasa si el coste de un camino con aristas (a, b, c, d...) fuera la exponenciación sucesiva:  $a^{b^{c^{d...}}}$ ?
- Reto con comodines:
  - Un 10 en el tema 4.
  - Más 4 comodines.

## Conclusiones y consejos



## Ejercicios para casa

- Leer el capítulo 1, y las secciones
  2.1 y 2.2 del texto guía.
- Preparar un resumen en un folio por las dos caras (una cap. 1 y otra para 2.1 y 2.2), ESCRITO A MANO.
- Entregar la semana que viene, escaneado en el AV.



Nombre del alumno, AED1, Grupo 2, Cap 1, Fecha (horas estimadas)