# Pontificia Universidad Católica de Chile Escuela de Ingeniería Departamento de Ciencia de la Computación



# IIC2115 – Programación como herramienta para la Ingeniería

Consolidación Cap. 3: Técnicas de Programación

Profesores: Hans Löbel

Francisco Garrido

#### ¿Por qué revisamos técnicas de programación?

- Para resolver muchos problemas reales, no basta con usar estructuras de datos para obtener una solución eficiente.
- Generalmente, se requieren técnicas o algoritmos complejos, que utilicen estas estructuras de maneras no triviales.
- La clave para aprender a usarlas correctamente, es tratar de resolver una gran cantidad de problemas de distinto tipo con ellas.
- Dicho en otras palabras, no sirve memorizar un par de ejemplos dónde cada técnica puede ser aplicada.

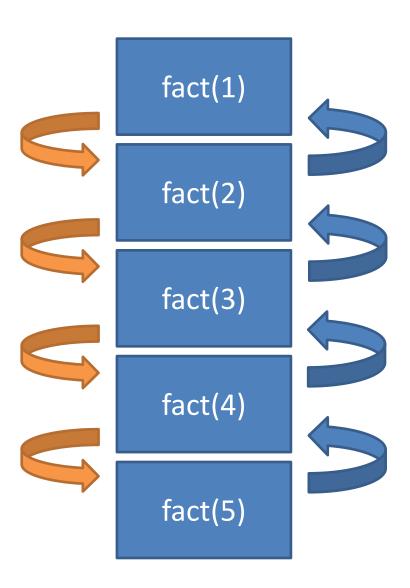
#### Recursión: difícil pero práctica

- Se basa en que las funciones se llamen a si mismas, cada vez con instancias levemente distintas del problema.
- Muy práctica, pero es difícil de conceptualizar para muchos problemas y requiere práctica en su uso.
- Conceptualmente, se parece a un stack: en vez de almacenar datos, almacena llamados a funciones. Luego, estas se van ejecutando en orden LIFO.

## Recursión: difícil pero práctica

```
def factorial_recursivo(n):
    if n == 1:
        return 1
    return n*factorial_recursivo(n-1)

factorial_recursivo(5)
```



```
def factorial_recursivo(n):
    if n == 1:
        return 1
    return n*factorial_recursivo(n-1)

factorial_recursivo(5)
```

```
def factorial_recursivo(n):
    if n == 1:
        return 1
    return n*factorial_recursivo(n-1)

factorial_recursivo(5)
```

```
def funcion_que_resuelve_el_problema(parametros):
    # resolver el problema de alguna forma
    # como sea, no importa
```

```
def factorial_recursivo(n):
    if n == 1:
        return 1
    return n*factorial_recursivo(n-1)

factorial_recursivo(5)
```

```
def funcion_que_resuelve_el_problema(parametros, n):
    # resolver el problema de alguna forma
    # como sea, no importa

def funcion_que_dada_solucion_para_n_menos_uno_resuelve_para_n(parametros, n, solucion_n_menos_uno):
    # tomo la solución parcial y la transformo

def funcion_mas_humilde(parametros,n)
    if instancia_es_trivial_por_tamaño:
        return resultado
    else:
        resultado_n_menos_uno = funcion_que_resuelve_el_problema(parametros, n - 1)
        return funcion_que_dada_solucion_para_n_menos_uno_resuelve_para_n(parametros, n, solucion_n_menos_uno)
```

```
def factorial_recursivo(n):
    if n == 1:
        return 1
    return n*factorial_recursivo(n-1)
factorial_recursivo(5)
```

```
def funcion_que_dada_solucion_para_n_menos_uno_resuelve_para_n(parametros, n, solucion_n_menos_uno):
    # tomo la solución parcial y la transformo

def funcion_mas_humilde(parametros,n)
    if instancia_es_trivial_por_tamaño:
        return resultado
    else:
        resultado_n_menos_uno = funcion_mas_humilde(parametros, n - 1)
        return funcion_que_dada_solucion_para_n_menos_uno_resuelve_para_n(parametros, n, solucion_n_menos_uno)
```

#### Backtracking: búsqueda con recursión eficiente

- Permite evitar recorrido de todo el árbol de recursión para encontrar una solución.
- Se almacena el último estado válido antes de la recursión, y se recupera si el nuevo estado no lo es.
- También puede entenderse como un stack, pero en este caso, al llevar registro del estado del problema, podemos evitar agregar más cosas al tope de este.

#### Backtracking: búsqueda con recursión eficiente

```
def es estado valido(estado):
   # revisa si el estado es valido
def se puede resolver trivialmente(estado):
   # revisa si es posible entregar una solución de manera trivial
def siguiente estado(estado, movida):
   # generar nuevo estado del mundo en base a la movida
def resolver(estado):
   if not es_estado_valido(estado):
        return False
   if se_puede_resolver_trivialmente(estado):
       return True #o el estado, o una solución
    else:
       for movida in movidas:
            if resolver(siguiente estado(estado, movida))
                return True #o el estado, o una solución
        return False
```

#### Dividir y conquistar: llamados progresivamente más simples

- Técnica naturalmente basada en recursión para hacer llamados recursivos a subproblemas incrementalmente más sencillos/pequeños.
- Esto continua hasta que el subproblema a resolver es trivial y puede ser resuelto sin división.
- Finalmente el algoritmo combina los resultados con el fin de generar la solución final. Este paso es muchas veces el más complicado.

#### Dividir y conquistar: llamados progresivamente más simples

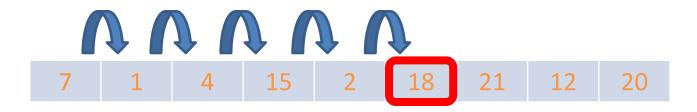
```
def combinar_soluciones_parciales(soluciones, n):
    # tomo soluciones parciales y las combina

def dividir_problema(parametros, n)
    # divide el problema en subproblemas algo más fáciles/pequeños

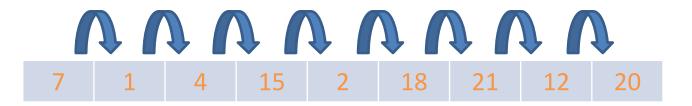
def resolver(parametros, n)
    soluciones = []
    if instancia_es_trivial_por_tamaño:
        return resultado
    else:
        for sub_problema in dividir_problema(parametros, n):
            soluciones.append(resolver(sub_problema.parametros, sub_problema.n))
        return combinar_soluciones_parciales(soluciones, n)
```

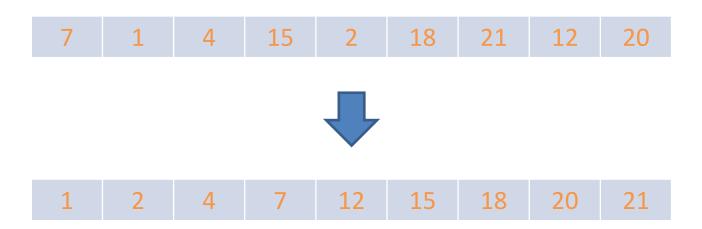
### Algoritmos de ordenamiento: útiles en múltiples dominios

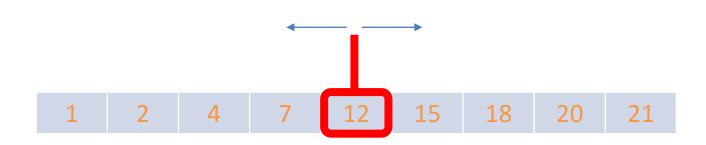
- Inicialmente pueden parecer de aplicación es limitada (nadie anda ordenando número enteros por la vida)...
- ....sin embargo, suelen usarse mucho como pasos intermedios para solucionar problemas.
- No porque un algoritmo tenga una menor complejidad que otro (notación  $\mathcal{O}$ ), va a ser siempre mejor.
- Esto último depende, por ejemplo, del tamaño de la instancia y de cuál es el orden inicial de los elementos.



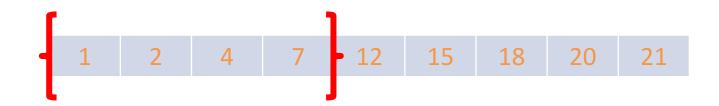
**¿18?** 

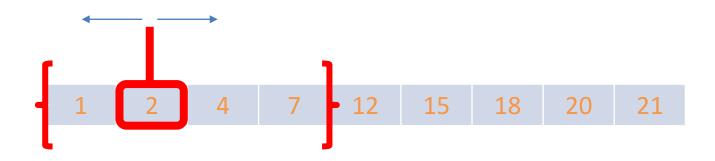


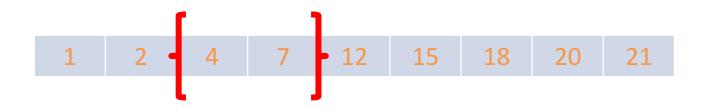








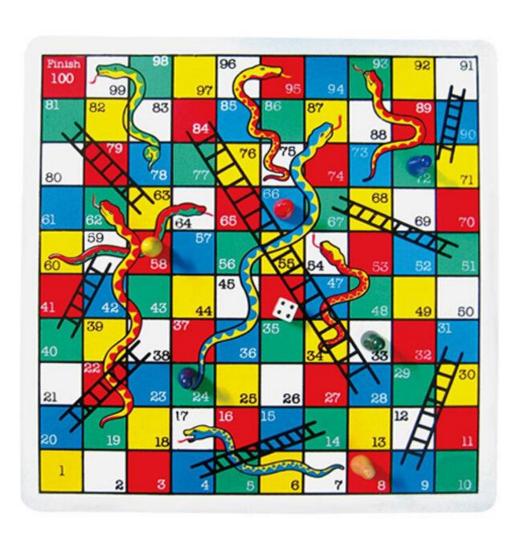




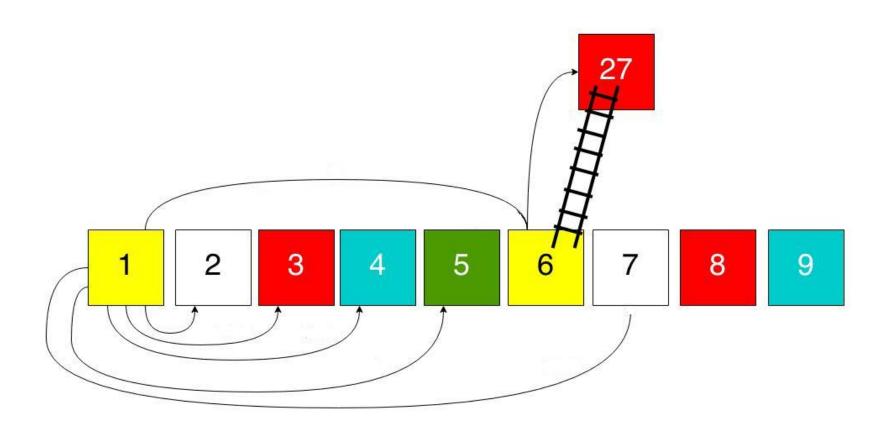
### A\*: búsqueda de ruta óptima altamente eficiente

- A diferencia de otros algoritmos (BFS, DFS, Dijkstra), A\* utiliza una heurística que le permite disminuir la cantidad de nodos que recorre.
- Esta heurística (sub)estima el costo entre un nodo y la solución.
- En cada paso, A\* selecciona el nodo para el cual la suma entre el costo acumulado y la heurística sea menor.

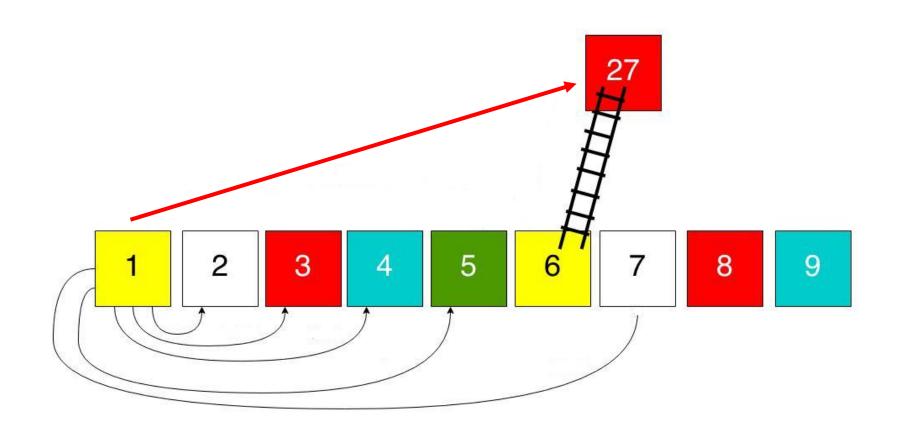
Cada vez que hay que buscar algo, y se puede usar un grafo como estructura, hay que pensar en A\*



Cada vez que hay que buscar algo, y se puede usar un grafo como estructura, hay que pensar en A\*



Cada vez que hay que buscar algo, y se puede usar un grafo como estructura, hay que pensar en A\*



¿Heurística?

# Pontificia Universidad Católica de Chile Escuela de Ingeniería Departamento de Ciencia de la Computación



# IIC2115 – Programación como herramienta para la Ingeniería

Consolidación Cap. 3: Técnicas de Programación

Profesores: Hans Löbel

Francisco Garrido