
Algoritmos y Estructuras de Datos

Tema 2: Diseño de Algoritmos

Contenidos

- 1. Algoritmos recursivos
 - 1.1 Algoritmos recursivos. Recursión simple
 - 1.2 Algoritmos con vuelta atrás y ejemplos
- 2. Complejidad de los algoritmos
- 3. Algoritmos de búsqueda y su complejidad
- 4. Optimización de algoritmos

Algoritmos de vuelta atrás

- Algoritmos de **vuelta atrás** (backtracking) es un tipo general de algoritmos orientado a la resolución de problemas, que se suele aplicar en: *optimización, resolución de juegos, búsquedas de caminos*
- Se realizan **búsquedas exhaustivas** de entre todas las posibles soluciones
- Se **exploran todas las hipótesis**, guardando estado actual. Si no se da con la solución, se recupera el estado, y se explora otra
- La **recursividad** se suele emplear para **guardar estado** y realizar exploraciones recursivas

Algoritmos de vuelta atrás

- La **solución** son un conjunto de valores x_1, x_2, \dots, x_n (por ejemplo, movimientos de las fichas de un juego) que satisfacen las restricciones del problema
 - Pueden ser una **solución cualquiera**
 - Pueden ser una **solución** que **optimizan** una función objetivo
- En un momento de la ejecución, el algoritmo puede tener una solución parcial de k valores (x_1, \dots, x_k), y nos falta por encontrar $n-k$ valores:
 - Nos encontramos en un **nivel k**
 - Se pasa a buscar un nuevo valor $k+1$ que satisfaga las restricciones, añadido a los anteriores k valores
 - Si no encontramos un $k+1$, deshacemos el x_k y buscamos una nueva solución x_k

Ideas básicas

- Debemos ser capaces de **enumerar todas las alternativas/movimientos** posibles
 - **Se intentan todas** esas alternativas en un cierto orden, seleccionando una de ellas antes de seguir
 - Si la selección hecha no nos lleva a una solución posible, **hay que deshacerla**
 - Esto es **vuelta atrás**, las elecciones hechas se deben poder **deshacer**
- El proceso es intrínsecamente recursivo. Debemos saber **cuando termina** (*Ejecución Base*)
 - Saber cuando el problema está resuelto
 - Saber cuando no podemos seguir por ningún camino
- **En resumen**: enumerar los posibles siguientes pasos; intentar cada uno de ellos; deshacerlo en un punto muerto
 - **Fuerza bruta**: lo intentamos todo

Ejemplos: sudoku de 2x2

- Rellenar las 4 cajas de 2x2 con números de 1 al 4 no repetidos ni en las cajas, ni en las filas o columnas de 4x4

4			2
2		3	
1		2	
3			1

nivel A

nivel B

nivel C

nivel D

nivel E

nivel F

nivel G

4	1		2
2		3	
1		2	
3			1

4	1	X	2
2		3	
1		2	
3			1

Vuelta atrás.
No puedo seguir!

4	3		2
2		3	
1		2	
3			1

4	3	1	2
2		3	
1		2	
3			1

4	3	1	2
2	1	3	
1		2	
3			1

4	3	1	2
2	1	3	4
1		2	
3			1

4	3	1	2
2	1	3	4
1	4	2	
3			1

4	3	1	2
2	1	3	4
1	4	2	3
3			1

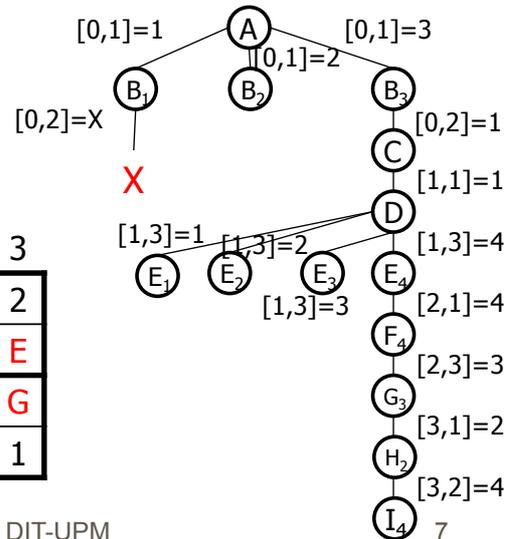
4	3	1	2
2	1	3	4
1	4	2	3
3	2		1

Estructura general de los algoritmos

- Las soluciones que se van construyendo se conceptualizan como árboles *implícitos* de posibles soluciones:

- Cada *rama* es un valor para un *paso hacia la solución*
- Las hojas representan *soluciones posibles o puntos muertos*

A	0	1	2	3
0	4	B	C	2
1	2	D	3	E
2	1	F	2	G
3	3	H	I	1



Algoritmos y Estructuras de datos DIT-UPM

Antes de implementar ...(1)

- Antes de implementar debemos tener claro:
 1. Datos con los que **representamos la solución**
 - *Sudoku*: array dos dimensiones con los contenidos de posiciones
 2. Como **representamos cada valor x_i** (un ensayo)
 - *Sudoku*: fila, columna, valor
 3. **Restricciones que limitan las soluciones**, y como validar soluciones
 - *Sudoku*: No coincidencias caja, no coincidencias fila, no coincidencias columna
 4. Como se **genera un nuevo nivel**
 - *Sudoku*: Saltar a la siguiente casilla y fijar un primer valor

Antes de implementar ...(2)

- Antes de implementar debemos tener claro:
 5. Como se **genera** un nuevo hermano
 - *Sudoku*: Nuevo intento de valor para la casilla para la que buscamos valor
 6. Como se **retrocede** en el árbol
 - *Sudoku*: Marcamos casilla como vacía y volvemos diciendo que es punto muerto
 7. Descartar ramas para **optimizar**
 - *Sudoku*: Vuelta atrás en los puntos muertos sin seguir explorando
 - Un sudoku válido tiene una única solución

Algoritmo general recursivo

```
recursivo_vuelta_atras(ensayo)
  if esUnaSoluciónCompleta(ensayo)
    return ensayoOK(ensayo)
  else
    if cumpleRestricciones(ensayo)
      for nuevoNivel ∈ siguientesNiveles(ensayo)
        if recursivo_vuelta_atras(nuevoNivel) == ensayoOK
          return ensayoOK
      for unEnsayo ∈ siguientesHermanosDelNivel(ensayo)
        deshacer ensayo y actualizar unEnsayo
        if recursivo_vuelta_atras(unEnsayo) == ensayoOK
          return ensayoOK(unEnsayo)
        deshacer ensayo
      return ensayoKO(ensayo)
}
```

The diagram illustrates the execution flow of the recursive algorithm. Three callout boxes are connected to specific lines of code:

- Ejecución Recursiva** (Red text in a box) points to the recursive call: `if recursivo_vuelta_atras(nuevoNivel) == ensayoOK`.
- Ejecución Base** (Black text in a box) points to the base case return: `return ensayoOK(ensayo)`.
- Cálculos Generales** (Green text in a box) points to the recursive call: `if recursivo_vuelta_atras(unEnsayo) == ensayoOK`.

Algoritmo sudoku recursivo

● Variables:

- **int[][] model**: array con los valores de las posiciones, inicializado con valores iniciales
- **int row, col**: fila y columna para la que buscamos valor
- **int num**: valor de la posición *row,col*

● Métodos:

- **checkRow(int row, int num)**: comprueba que ningún elemento de de la fila *row* de *model* tiene asignado valor **num**
- **checkCol(int col, int num)**: comprueba que ningún elemento de de la columna *col* de *model* tiene asignado valor **num**
- **checkBox(int row, int col, int num)**: comprueba que ningún elemento de la caja en la que se cuenta la casilla *row, col* tiene asignado valor *num*
- **solve(int row, int col)**: rellena el sudoku que tenemos en *model* partiendo de la posición *row,col*

Algoritmo sudoku recursivo

```
protected int model[][] ;
protected boolean checkRow(int row, int num){
    for( int col = 0; col < COLUMNS; col++ )
        if( model[row][col] == num ) return false ;
    return true ;
}

protected boolean checkCol(int col, int num) {
    for( int row = 0; row < ROWS; row++ )
        if( model[row][col] == num ) return false ;
    return true ;
}

protected boolean checkBox(int row, int col, int num) {
    row = (row / BOX_ROWS) * BOX_ROWS ;
    col = (col / BOX_COLUMNS) * BOX_COLUMNS ;
    for( int r = 0; r < BOX_ROWS; r++ )
        for( int c = 0; c < BOX_COLUMNS; c++ )
            if( model[row+r][col+c] == num ) return false ;
    return true ;
}
```

Algoritmo sudoku recursivo

```
protected int model[][] ;
public boolean solve(int row, int col) {
    if( row > ROWS-1 ) // todas posiciones ocupadas y chequeadas
        return true;
    if( model[row][col] != 0 ) // posición ocupada-> siguiente
        return solve(row+((col+1)/COLUMNS), (col+1) % COLUMNS);
    else {
        for (int num = 1; num <= ROWS; num++) { // probamos hermanos
            if(checkRow(row,num) && checkCol(col,num) &&
                checkBox(row,col,num)){
                model[row][col] = num ;
                if (solve(row+((col+1)/COLUMNS), (col+1) % COLUMNS))
                    return true ;
            }
        }
        // Este es un punto muerto-> vuelta atrás
        model[row][col] = 0 ;
        return false;
    }
}
```

Algunas variantes

- **No es seguro que exista solución**
 - Ejemplo: Hay sudoku sin soluciones
 - La función debe devolver ambas alternativas
- **Hay múltiples soluciones y queremos verlas todas**
 - Ejemplo: Posibles caminos entre dos puntos de un mapa
 - Hay que guardarlas y seguir buscando
- **Es un problema de optimización y buscamos la solución que optimiza una función**
 - Ejemplo: Buscar camino mas corto de un mapa. Pueden ser varias soluciones, pero debemos optimizar una función
 - Hay que guardar la óptima y seguir buscando
 - La función de optimización nos puede servir para abandonar soluciones parciales que no podrán mejorar solución óptima

Heurísticas

- Una heurística es una regla que a *grosso modo* nos permite **elegir/descartar** entre **alternativas**. Útiles en la mayoría de los casos, pero ...
 - No siempre mejoran la elección
 - No siempre garantizan que sean la mejor forma de elegir
 - Su ejecución sobrecarga los algoritmos
- Heurísticas para sudoku para intentar menos hermanos (http://en.wikipedia.org/wiki/Algorithmics_of_sudoku)
 - Empezamos rellenando la casilla con menor número de posiciones vacías en su fila, columna o caja
 - Empezamos rellenando la casilla que tiene menor número total de casillas vacías en fila, columna y caja

Vuelta atrás

- Es un **recorrido exhaustivo** y sistemático de un árbol de soluciones
- Para aplicarlo debemos saber:
 - Como **identificar** cuando una **solución** está encontrada
 - **Avanzar** al siguiente paso
 - Recorrer **todas** las **alternativas** de un nivel
 - **Deshacer** pasos dados
- El tiempo de ejecución es proporcional al número de nodos del árbol x el tiempo de ejecución de cada uno de ellos (si es igual para todos los nodos)
- **Ejercicio:** ¿cuántos nodos puede llegar a tener un sudoku 9x9 con X valores iniciales?
- **En general**, los algoritmos de vuelta atrás tienen complejidad de orden **exponencial** o **factorial**
 - No usar si existen otras alternativas más rápidas
 - No son algoritmos escalables