

# ALGORITMO DE DAVIS-PUTNAM

## Heurística y optimización

Enrique Benvenuto Navarro

### 1 Nomenclatura

- $n$  : Número de iteración.
- $i$  : Índice de variable.
- $\emptyset$  : Conjunto vacío.
- $\{\emptyset\}$  : Cláusula vacía
- $\vee$  : Operador OR
- $\wedge$  : Operador AND
- $\perp$  : Falso
- $\top$  : Cierto
- $G_n = \{\dots\}$  : Red de cláusulas de cada iteración.
- $X_i$  : Variable de resolución de cada iteración.
- $x_i$  y  $\bar{x}_i$ : Literales de  $X_i$
- $Res(G_n, X_i)$  : Operación de resolución de la red de cláusulas  $G_n$  respecto de los literales de  $X_i$ .
- $G_n \setminus Res(G_n, X_i)$  : Conjunto resultante de la diferencia entre la red de cláusulas  $G_n$  y la operación de resolución  $Res(G_n, X_i)$ .

### 2 Introducción

Utilizado para encontrar un modelo que satisfaga una fórmula proposicional  $F$  dada en Forma Normal Conjuntiva (CNF). Pasos:

1. Se aplica el procedimiento de resolución hacia delante.
  - (a) Si el resultado es el conjunto vacío  $\emptyset$ , la formula es FACTIBLE. Se pasa al paso 2.
  - (b) Si el resultado es la cláusula vacía  $\{\emptyset\}$ , la fórmula es NO FACTIBLE.
  - (c) Si quedan cláusulas por resolver, vuelta al paso 1.
2. Se aplica la búsqueda del modelo hacia atrás.

### 3 Procedimiento de resolución hacia delante

Funciona por iteraciones  $n$ , hasta que  $Res(G_n, X_i) = \emptyset$  ó  $Res(G_n, X_i) = \{\emptyset\}$ .

#### 3.1 Determinamos $G_n$ y $X_i$ para la iteración

Iniciamos determinando la red de cláusulas y variable de resolución a utilizar.

- Si  $n = 0$  (primera iteración):  $G_n$  estará compuesta por las cláusulas de la fórmula proposicional  $F$ .
- Si  $n > 0$ :  $G_n$  será  $Res(G_{n-1}, X_i)$ , es decir, el resultado de la operación de resolución de la iteración anterior.

La selección de  $X_i$  tendrá que ser de una que no hayamos utilizado en iteraciones anteriores. En la mayoría de ejercicios de la asignatura solicitan que sea en orden creciente de índice.

#### 3.2 Aplicamos $Res(G_n, X_i)$

##### 3.2.1 Comprobamos que $X_i$ no tenga literales puros en $G_n$

Identificamos aquellas cláusulas de  $G_n$  que contengan literales puros de  $X_i$ , y las eliminamos (Un literal  $x_i$  es puro si  $\bar{x}_i$  no ocurre en ninguna cláusula de  $G_n$ , o viceversa).

##### 3.2.2 Realizamos la disyunción de los literales que acompañan a $x_i$ y $\bar{x}_i$

Seleccionamos las cláusulas de la red de cláusulas  $G_n$  que contengan  $x_i$ , y hacemos lo mismo para las que contengan  $\bar{x}_i$ . De estas cláusulas eliminamos  $x_i$  y  $\bar{x}_i$ , y sacamos la fórmula lógica derivada de la resolución:

$$\left( \begin{array}{l} \text{Cláusulas que tenían } x_i \\ \text{unidas por AND } (\wedge) \end{array} \right) \vee \left( \begin{array}{l} \text{Cláusulas que tenían } \bar{x}_i \\ \text{unidas por AND } (\wedge) \end{array} \right)$$

Y resolvemos la disyunción ( $\vee$ ). Ejemplo:

$$(C_1 \wedge C_3) \vee (C_2 \wedge C_4 \wedge C_5)$$

Resultaría en:

$$\begin{aligned} &(C_1 \vee C_2), (C_3 \vee C_2) \\ &(C_1 \vee C_4), (C_3 \vee C_4) \\ &(C_1 \vee C_5), (C_3 \vee C_5) \end{aligned}$$



Si al eliminar  $x_i$  y  $\bar{x}_i$  de las cláusulas de  $G_n$ , todas las cláusulas solo contenían  $x_i$  ó  $\bar{x}_i$ , se quedan vacías. En este caso, hemos llegado a la cláusula vacía  $\{\emptyset\}$  de la que se advertía en el punto 2. La fórmula  $F$  es NO FACTIBLE. Fin del algoritmo.

##### 3.2.3 Simplificamos las cláusulas resultantes de la disyunción

1. Eliminamos tautologías (cuando una proposición es siempre cierta). Por ejemplo la cláusula  $(x_1 \vee \bar{x}_1 \vee x_3)$ , ya que siempre va a evaluar a verdadero debido a  $X_1$ . Se elimina la cláusula entera.
2. Eliminamos cláusulas redundantes y aquellas que sean subconjuntos de otras, tanto de  $G_n$  como del resultado de la disyunción.

### 3.2.4 Resultado de la iteración

Las cláusulas que queden de la disyunción tras la simplificación serán cláusulas nuevas generadas. Les asignamos un número de cláusula. El resultado de la resolución  $Res(G_n, X_i)$  está compuesto por aquellas cláusulas que no contuviesen la variable  $X_i$  en  $G_n$ , y aquellas cláusulas nuevas generadas por la disyunción. El resultado de la iteración lo daremos de la siguiente forma:

Resultado de la resolución de  $G_n$  respecto  $X_i$ :

$$Res(G_n, X_i) = \{C_A, C_C, \dots\}$$

Conjunto resultante de la diferencia entre la red de cláusulas  $G_n$  y la operación de resolución  $Res(G_n, X_i)$ :

$$G_n \setminus Res(G_n, X_i) = \{C_B, C_D, \dots\}$$

Pasamos a la siguiente iteración y volvemos al punto 3.1



Si no se generan cláusulas nuevas, y todas las cláusulas que había en  $G_n$  contenían la variable  $X_i$  además de otros literales, significa que el resultado es el conjunto vacío  $\emptyset$ . Este es el otro resultado del que se advertía en el punto 2. La fórmula  $F$  es FACTIBLE y se puede encontrar un modelo que la satisfaga. Pasamos a aplicar la búsqueda del modelo hacia atrás (Punto 4).

## 4 Búsqueda del modelo hacia atrás

Definimos que una cláusula se satisface cuando la evaluación de los literales y operaciones lógicas que la componen se evalúa a cierto (true). Utilizaremos la notación  $\top$  (cierto) y  $\perp$  (falso).

Empezaremos la búsqueda del modelo por el resultado de la última iteración del punto 3, e iremos hacia atrás recorriendo cada iteración hasta  $n = 0$ .

El objetivo es, en cada iteración, encontrar el valor de  $x_i$  de la iteración, o cualquier  $x_i$  no resuelto en otras iteraciones, que evalúe las cláusulas de  $G_n \setminus Res(G_n, X_i)$  a cierto, de manera que obtengamos un modelo en el que los valores que asignemos a las variables evalúen todas las cláusulas de  $F$  a cierto (las satisfagan).

Es importante recalcar que pueden existir varios modelos que satisfagan  $F$ .

## 5 Ejemplo

A continuación mostraremos la resolución de un ejercicio de ejemplo.

Considera la fórmula  $F_1$  en Forma Normal Conjuntiva, formada por las siguientes cláusulas:

$$C_1 : (\bar{x}_1 \vee x_4 \vee x_5 \vee \bar{x}_6)$$

$$C_2 : (x_1 \vee \bar{x}_4 \vee \bar{x}_7)$$

$$C_3 : (x_3 \vee x_6 \vee x_7)$$

$$C_4 : (\bar{x}_3 \vee \bar{x}_5)$$

$$C_5 : (\bar{x}_2 \vee x_3 \vee x_7)$$

Encuentre un modelo que satisfaga la fórmula  $F_1$ .

**Paso 3.1 Iteración 0:**  $G_0 = \{C_1, C_2, C_3, C_4, C_5\}, X_1$

**Paso 3.2.1 Comprobamos que  $X_1$  no tenga literales puros:**

- No tiene literales puros.  $x_1$  y  $\bar{x}_1$  existen.

**Paso 3.2.2 Realizamos la disyunción de los literales que acompañan a  $x_1$  y  $\bar{x}_1$ :**

- $(C_2 \vee C_1) \Rightarrow (\bar{x}_4 \vee \bar{x}_7 \vee x_4 \vee x_5 \vee \bar{x}_6)$

**Paso 3.2.3 Simplificamos las cláusulas resultantes de la disyunción:**

- $(\bar{x}_4 \vee \bar{x}_7 \vee x_4 \vee x_5 \vee \bar{x}_6) \Rightarrow$  Es una tautología, la eliminamos

**Paso 3.2.4 Resultado de la iteración:**

$$\begin{aligned}\text{Res}(G_0, X_1) &= \{C_3, C_4, C_5\} \\ G_0 \setminus \text{Res}(G_0, X_1) &= \{C_1, C_2\}\end{aligned}$$

**Paso 3.1 Iteración 1:**  $G_1 = \{C_3, C_4, C_5\}, X_2$

**Paso 3.2.1 Comprobamos que  $X_2$  no tenga literales puros:**

- $\bar{x}_2$  es un literal puro  $\Rightarrow$  Eliminamos la cláusula  $C_5$  que lo contiene, de  $G_1$

**Paso 3.2.2 Realizamos la disyunción de los literales que acompañan a  $x_2$  y  $\bar{x}_2$ :**

- $\emptyset$ , ya que no hay cláusulas con  $X_2$

**Paso 3.2.3 Simplificamos las cláusulas resultantes de la disyunción:**

- $\emptyset$ , no hay nada que simplificar

**Paso 3.2.4 Resultado de la iteración:**

$$\begin{aligned}\text{Res}(G_1, X_2) &= \{C_3, C_4\} \\ G_1 \setminus \text{Res}(G_1, X_1) &= \{C_5\}\end{aligned}$$

**Paso 3.1 Iteración 2:**  $G_2 = \{C_3, C_4\}, X_3$

**Paso 3.2.1 Comprobamos que  $X_3$  no tenga literales puros:**

- No tiene literales puros.  $x_3$  y  $\bar{x}_3$  existen.

**Paso 3.2.2 Realizamos la disyunción de los literales que acompañan a  $x_3$  y  $\bar{x}_3$ :**

- $(C_3 \vee C_4) \Rightarrow (x_6 \vee x_7 \vee \bar{x}_5)$

**Paso 3.2.3 Simplificamos las cláusulas resultantes de la disyunción:**

- No hay que simplificar  $(x_6 \vee x_7 \vee \bar{x}_5)$

**Paso 3.2.4 Resultado de la iteración:**

$$\begin{aligned}\text{Res}(G_2, X_3) &= \{C_6 : (x_6 \vee x_7 \vee \bar{x}_5)\} \\ G_2 \setminus \text{Res}(G_2, X_1) &= \{C_3, C_4\}\end{aligned}$$

**Paso 3.1 Iteración 3:**  $G_3 = \{C_6\}, X_5$  : ya que  $G_3$  no tiene ninguna cláusula con  $X_4$

**Paso 3.2.1 Comprobamos que  $X_5$  no tenga literales puros:**

- $\bar{x}_5$  es un literal puro  $\Rightarrow$  Eliminamos la cláusula  $C_6$  que lo contiene, de  $G_3$

**Paso 3.2.2** Realizamos la disyunción de los literales que acompañan a  $x_3$  y  $\bar{x}_3$ :

- $\emptyset$ , ya que no hay cláusulas

**Paso 3.2.3** Simplificamos las cláusulas resultantes de la disyunción:

- $\emptyset$ , ya que no se ha generado nada

**Paso 3.2.4** Resultado de la iteración:

$$\begin{aligned} \text{Res}(G_2, X_3) &= \emptyset \\ G_0 \setminus \text{Res}(G_0, X_1) &= \{C_6\} \end{aligned}$$

Hemos llegado a  $\emptyset$ , por lo que  $F_1$  ES FACTIBLE. Pasamos al paso 4, la búsqueda del modelo hacia atrás.

**Paso 4: Búsqueda del modelo hacia atrás:**

Iteración	$X_i$	Cláusulas que evaluar a cierto	Valores que evalúan las cláusulas a cierto
3	$X_5$	$\{C_6\}$	$x_5 = \perp$
2	$X_3$	$\{C_3, C_4\}$	$x_3 = \perp, x_6 = \top$
4	$X_2$	$\{C_5\}$	$x_2 = \perp$
0	$X_1$	$\{C_1, C_2\}$	$x_1 = \perp, x_4 = \perp$

Y con esto, hemos encontrado el siguiente modelo  $M_1$  que satisface  $F_1$

$$M_1 = \{x_1 = \perp, x_2 = \perp, x_3 = \perp, x_4 = \perp, x_5 = \perp, x_6 = \top\}$$

## 6 Recomendación

Acompañar estos apuntes con ejercicios resueltos de exámenes de años anteriores.