```
Algoritmo 1: División Greedy
  Var Global: ispellList // Palabras de ispell + Diccionario
  Var Global: abrevList // Abreviaciones conocidas
  Var Global: stopList // Palabras Excluyentes
  Entrada
               : idHarword // identificador a dividir
  Salida
               : softwordDiv // id separado con espacios
_{1}\ \textit{softwordDiv} \leftarrow ```
softwordDiv \leftarrow dividirCaracteresEspecialesDigitos(idHarword)
softwordDiv \leftarrow dividirCamelCase(softwordDiv)
4 para todo (s \mid s es un substring separado por ' ' en softwordDiv)
  hacer
     \mathbf{si}\ (s\ no\ pertenece\ a\ (stopList \cup abrevList \cup ispellList\ ))
     entonces
         resultadoPrefijo \leftarrow buscarPrefijo (s, "")
         resultadoSufijo \leftarrow buscarSufijo(s, "")
         // Se elije la división que mayor particiones hizo.
         \boldsymbol{s} \leftarrow \text{maxDivisi\'on}(\text{resultadoPrefijo}, \text{resultadoSufijo})
```

9 devolver softwordDiv // Retorna el id dividido por '',

```
Función buscarPrefjjo
  Entrada: s // cadena a dividir
  {
m Salida} : sDiv // Cadena dividida con espacios
1 si (length(s) = 0) entonces
     // Punto de parada de la recursión, retorna el
         resultado de la división.

m devolver~\it sDiv
a si (s pertenece a (stopList \cup abrevList \cup ispellList)) entonces
     // Se separa el prefijo encontrado y el resto de la
         cadena se sigue procesando.
  // Se extrae y se guarda el último caracter de s.
5 sDiv \leftarrow s[\operatorname{length}(s) - 1] + sDiv
  // Llamar nuevamente a la función sin el último caracter.
\boldsymbol{6} \ \boldsymbol{s} \leftarrow \boldsymbol{s}[0, \operatorname{length}(\boldsymbol{s}) - 1]
7 devolver buscarPrefjjo(s,sDiv)
Función buscarSufijo
  Entrada: s // cadena a dividir
  {
m Salida} : sDiv // Cadena separada con espacios
1 si (length(s) = 0) entonces
     // Punto de parada de la recursión, retorna el
         resultado de la división.
    devolver sDiv
si(s \ pertenece \ a \ (stopList \cup abrevList \cup ispellList)) \ entonces
     // Se separa el sufijo encontrado y el resto de la
         cadena se sique procesando.
  devolver (buscarSufijo(sDiv, "") + " ' + s)
  // Se extrae y se guarda el primer caracter de s.
s \ sDiv \leftarrow sDiv + s[0]
  // Llamar nuevamente a la función sin el primer caracter.
\boldsymbol{6} \ \boldsymbol{s} \leftarrow \boldsymbol{s}[1, \operatorname{length}(\boldsymbol{s})]
7 devolver buscarSufijo(s,sDiv)
```

Algoritmo 2: divisiónHardWord

```
Entrada: token // token a dividir
   Salida : tokenSep // token separado con espacios
 1 token \leftarrow dividirCaracteresEspecialesDigitos(token)
 2 token \leftarrow dividirMinusSeguidoMayus(token)
 3 \ tokenSep \leftarrow ```
 4 para todo (s | s es un substring separado por ' ' en token) hacer
        si (\exists \{i | esMayus(\mathbf{s}[i]) \land esMinus(\mathbf{s}[i+1])\}) entonces
            n \leftarrow \text{length}(\boldsymbol{s}) - 1
             // se determina con la función score si es del tipo
                 camelcase u otra alternativa
             scoreCamel \leftarrow score(\boldsymbol{s}[i,n])
 7
             scoreAlter \leftarrow score(s[i+1,n])
             si\ (scoreCamel > \sqrt{scoreAlter})\ entonces
 9
                 \mathbf{si} \ (i > \theta) \ \mathbf{entonces}
10
                  igg|_{\mathtt{S}} \mathbf{s} \leftarrow \mathbf{s}[0,\mathrm{i}-1] + \mathrm{i}^{\mathtt{s}} \mathbf{s}[\mathrm{i,n}] \ / \ \mathit{GP} \ \mathit{Sstate}
11
             en otro caso
                 m{s} \leftarrow m{s}[0,\!\mathrm{i}] + `` + m{s}[\mathrm{i} + 1,\!\mathrm{n}] \text{ // GPS state}
13
        tokenSep \leftarrow tokenSep + `` + s
15 token \leftarrow tokenSep
16 tokenSep \leftarrow  ' '
17 para todo (s \mid s es un substring separado por ' ' en token) hacer
        tokenSep \leftarrow tokenSep + `` + divisi\'onSoftWord(s,score(s))
19 devolver tokenSep
```

```
Algoritmo 3: divisiónSoftWord
```

18 devolver tokenSep

```
Entrada: s // softword string
           Entrada: score_{sd} // puntaje de s sin dividir
           Salida : tokenSep // token separado con espacios
   1 tokenSep \leftarrow s, n \leftarrow length(s) - 1
   2 i \leftarrow 0, maxScore \leftarrow -1
   з mientras (i < n) hacer
                         score_{izq} \leftarrow score(s[0,i])
   4
                         score_{der} \leftarrow score(s[i+1,n])
   \mathbf{5}
                        preSuf \leftarrow esPrefijo(s[0,i]) \lor esSufijo(s[i+1,n])
   6
                        split_{izq} \leftarrow \sqrt{score_{izq}} > \max(score(s), score_{sd})
   7
                         split_{der} \leftarrow \sqrt{score_{der}} > \max(score(s), score_{sd})
   8
                        \mathbf{si} \,\, ( ! \textit{presuf} \wedge \, \textit{split}_{izq} \, \wedge \, \textit{split}_{der} ) \,\, \mathbf{entonces}
   9
                                     	ext{si} ((	extit{split}_{	extit{izq}} + 	extit{split}_{	extit{der}}) > 	extit{maxScore}) 	ext{ entonces}
10
                                                 egin{aligned} egin{aligned\\ egin{aligned} egi
11
12
                       \sinó, si (!presuf \land split_{izq}) entonces
13
                                      temp \leftarrow divisi\'onSoftWord(s[i+1,n],score_{sd})
14
                                      si (temp se dividió?) entonces
15
                                         16
                       i \leftarrow i+1
```

```
Algoritmo 4: Expansión Básica
  Entrada: abrev // Abreviatura a expandir
  Entrada: listaPalabras // Palabras extraídas del código
  Entrada: listaFrases // Frases extraídas del código
  Entrada: stopList // Palabras Excluyentes
  Entrada: dicc // Diccionario en Inglés
  Salida : únicaExpansión // Abreviatura expandida, o null
1 si (abrev pertenece stopList) entonces
2 devolver null
\mathbf{3} listaExpansión \leftarrow []
  // Buscar coincidencia de acrónimo.
4 para todo (Frase | Frase es una frase en listaFrases) hacer
      si (abrev es un acrónimo de Frase) entonces
         // Se prioriza aquella Frase que está en el mismo
            método que abrev
        devolver Frase
  // Buscar abreviatura común.
7 para todo (Pal | Pal es una palabra en listaPalabras ) hacer
      si (abrev es una abreviatura de Pal) entonces
         // Se prioriza aquella Pal que está en el mismo
            método que abrev
       devolver Pal
  // Si no hay éxito, buscar en el diccionario.
10 listaCandidatos \leftarrow buscarDiccionario(abrev, dicc)
  listaExpansión.add(listaCandidatos)
11 únicaExpansión ← null
  // Debe haber un solo resultado, sino no retorna nada.
12 si (length(listaExpansi\acute{o}n) = 1) entonces

únicaExpansión <math>\leftarrow listaExpansión[0]
14 devolver únicaExpansión
```

```
Entrada: pa // Palabra Abreviada
  Entrada: patrón // Expresión regular
          : palCand // Palabras candidatas, o null si no hay
  // Las expresiones regulares están entre comillas
1 si (patr\'on \ prefijo \lor pa \ coincide "[a-z][^aeiou]+" \lor length(pa) > 3)
   \land (pa \ no \ coincide \ con \ "[a-z]/[aeiou]/[aeiou]+") entonces
      // Si alguna de las siguientes búsquedas encuentra un
         único resultado, el algoritmo lo retorna
         finalizando la ejecución
      Buscar en Comentarios JavaDoc con "@param pa patrón", si el
\mathbf{2}
      resultado es único devolver en palCand
      Buscar en Nombres de Tipos y la correspondiente Variable
3
      declarada con "patrón pa", si el resultado es único devolver en
      palCand
      Buscar en el Nombre del Método con "patrón", si el resultado es
4
      único devolver en palCand
      Buscar en las Sentencias con "patrón pa" y "pa patrón", si el
5
      resultado es único devolver en palCand
      si (length(pa) \neq 2) entonces
6
         Buscar en palabras del Método con "patrón", si el resultado
7
         es único devolver en palCand
         Buscar en palabras que están en los Comentarios del Método
8
         con "patrón", si el resultado es único devolver en palCand
      si (length(pa) > 1) \land (patr\'{o}n prefijo) entonces
9
         // Solo se busca con patrones prefijos
         Buscar en palabras que están en los Comentarios de la Clase
10
         con "patr\'on", si el resultado es único devolver en palCand
```

Algoritmo 5: Búsqueda por Palabras Singulares

```
Entrada: pa // Palabra Abreviada
 Entrada: patrón // Expresión regular
 Salida : palCand // Palabras candidatas, o null si no hay
 // Las expresiones regulares están entre comillas
1 si (patr\'{o}n \ acr\'{o}nimo \lor length(pa) > 3) entonces
     // Si alguna de las siguientes búsquedas encuentra un
        único resultado, el algoritmo lo retorna
        finalizando la ejecución
     Buscar en Comentarios JavaDoc con "Oparam pa patrón", si el
     resultado es único devolver en palCand
     Buscar en Nombres de Tipos y la correspondiente Variable
3
     declarada con "patrón pa", si el resultado es único devolver en
     palCand
     Buscar en el Nombre del Método con "patrón", si el resultado es
4
     único devolver en palCand
     Buscar en todos los ids (y sus tipos) dentro del Método con
5
     "patrón", si el resultado es único devolver en palCand
     Buscar en Literales String con "patrón", si el resultado es único
6
     devolver en palCand
     // En este punto se buscó en todos los lugares
        posibles dentro del método
     Buscar en palabras que están en los Comentarios del Método con
7
     "patrón", si el resultado es único devolver en palCand
     si (patrón acrónimo) entonces
        // Solo se busca con patrones Acrónimos
        Buscar en palabras que están en los Comentarios de la Clase
9
        con "patrón", si el resultado es único devolver en palCand
```

Algoritmo 6: Búsqueda por Multi Palabras