Construção de forma clausal:

Entrada: fórmula fechada A.
Saída: A', na forma clausal, tal que $A \approx A'$.

1. Renomeie variáveis de forma que nenhuma apareça em dois quantificadores.
2. Elimine todo conectivo binário que não seja $\wedge$ ou $\vee$.
3. Empurre cada $\neg$ para dentro até encostar em fórmula atômica.
4. Empurre os quantificadores para fora, formando um prefixo seguido de matriz.
5. Transforme a matriz para a FNC.
6. Para cada $\exists x$:
   sejam $y_1, \ldots, y_n$ as variáveis *universalmente* quantificadas que *precedem* $\exists x$;
   elimine $\exists x$;
   se $n > 0$ **então**
      seja f uma *nova função* de n argumentos;
      substitua cada ocorrência de x por $f(y_1, \ldots, y_n)$.
   senão $(n = 0)$
      seja a uma *nova contante*;
      substitua cada ocorrência de x por a.
   fimse.

Algoritmo de unificação:

Entrada: conjunto de equações de termos.
Saída: conjunto de equações de termos na forma *resolvida* ou "não unificável".

repita enquanto aplicável:

1. transforme $t = x$, onde t não é variável, em $x = t$;
2. elimine a equação $x = x$;
3. seja $t' = t''$ uma equação, onde t' e t'' não são variáveis;
   se os símbolos funcionais de t' e t'' são diferentes **então**
      retorne "não unificável"
   senão
      sejam $t' = f(t'_1, \ldots, t'_k)$ e $t'' = f(t''_1, \ldots, t''_k)$;
      substitua a equação $t' = t''$ pelas k equações $t'_1 = t''_1, \ldots, t'_k = t''_k$
   fimse;
4. seja $x = t$ uma equação, onde x tem outra ocorrência no conjunto;
   se x ocorre em t **então**
      retorne "não unificável"
   senão
      substitua as ocorrências de x em outras equações por t
   fimse

fimrepita;
retorne o conjunto obtido.

Algoritmo de unificação de Robinson:

Entrada: dois átomos A e A'.
Saída: um *umg* para A e A' ou “não unificável”.

$\mu \leftarrow \varepsilon$;
enquanto $A \neq A'$ **faça**
    seja $\{t, t'\}$ o conjunto de discordância de A e A';
    se t ou t' é uma variável x e o outro um termo u
      tal que x não ocorre em u **então**
        $\mu \leftarrow \mu\{x \leftarrow u\}$;
        $A \leftarrow A\{x \leftarrow u\}$;
        $B \leftarrow B\{x \leftarrow u\}$
    senão
        retorne “não unificável”
    fimse
fimenquanto;
retorne μ.