

$\mathcal{T}[\text{while } (e) = \{$ $\quad s]$ $\quad \text{int } c = 0;$ $\quad \text{while } (e)\{$ $\quad \quad c++;$ $\quad \quad \mathcal{T}[s]$ $\quad \quad \}$ $\quad \quad \text{SAVE}(c);$ $\quad \}$	$\mathcal{R}[\text{while } (e) = \{$ $\quad s]$ $\quad \text{int } c;$ $\quad \text{RESTORE}(c);$ $\quad \text{while } (c > 0)\{$ $\quad \quad \mathcal{R}[s]$ $\quad \quad --c;$ $\quad \}$
------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------	-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------

(c は fresh. 繰り返しは $2^{31} - 1$ 以下)

図 1: while(仮)

while 文は，繰り返しの処理を行う構文である．while 文に記述されている条件が真である間，処理が繰り返し行われるが，処理を繰り返した回数は記録されない．繰り返した回数が記録されなければ，while 文を逆実行したとき，繰り返し処理の初期状態が分からない．したがって，while 文を可逆化するためには，繰り返しの回数を記録する必要がある．

順実行を行うための変換では，繰り返しの回数を記録するための fresh な変数を用意し，while 文の本体の最初で変数の値を 1 つ増やしている．この変換により，while 文の処理が行われた回数を記録することができる．逆実行を行うための変換では，fresh な変数に繰り返しの回数を読み出し，while 文の本体の最後で変数の値を 1 つ減らしている．更に，while 文の条件を fresh な変数 > 0 とすることで，繰り返し回数の分だけ繰り返し処理の逆実行が行われる．したがって，while 文の逆実行の終了時に，繰り返し処理の初期状態に戻ることができる．あとは，while 文の本体に変換を再帰的に適用することで，while 文全体を変換することができる．しかし，fresh な変数は **int 型** で宣言されるので，繰り返しの回数が $2^{31} - 1$ 回を超えるとオーバーフローする．int 型のオーバーフロー時の動作は未定義であるため，そのときの変換後の動作は可逆性が保証されない．