

q-sat-constraints^{11,40}

q-sat-constraints($k;A;y$)
 \equiv_{def} ($\|y\| = k$)
c \wedge ($\forall a \in A.$
 let $F,r,G = a$ in
 if($r =_0 0$)
 then q-linear($k;j.F[j]?0;y$) = q-linear($k;j.G[j]?0;y$)
 if($r =_0 1$)
 then q-linear($k;j.F[j]?0;y$) \leq q-linear($k;j.G[j]?0;y$)
 else q-linear($k;j.F[j]?0;y$) < q-linear($k;j.G[j]?0;y$)
 fi)

clarification:

q-sat-constraints($k;A;y$)
 \equiv_{def} ($\|y\| = k \in \mathbb{Z}$)
c \wedge $\text{l_all}(A;(\mathbb{Q} \text{ List})$
 \times (\mathbb{Z}
 \times ($\mathbb{Q} \text{ List}$)); $a.$ let $F,r,G = a$ in
 if($r =_0 0$)
 then q-linear($k;j.F[j]?0;y$) = q-linear($k;j.G[j]?0;y$) $\in \mathbb{Q}$
 if($r =_0 1$)
 then q-linear($k;j.F[j]?0;y$) \leq q-linear($k;j.G[j]?0;y$)
 else q-linear($k;j.F[j]?0;y$) < q-linear($k;j.G[j]?0;y$)
 fi)