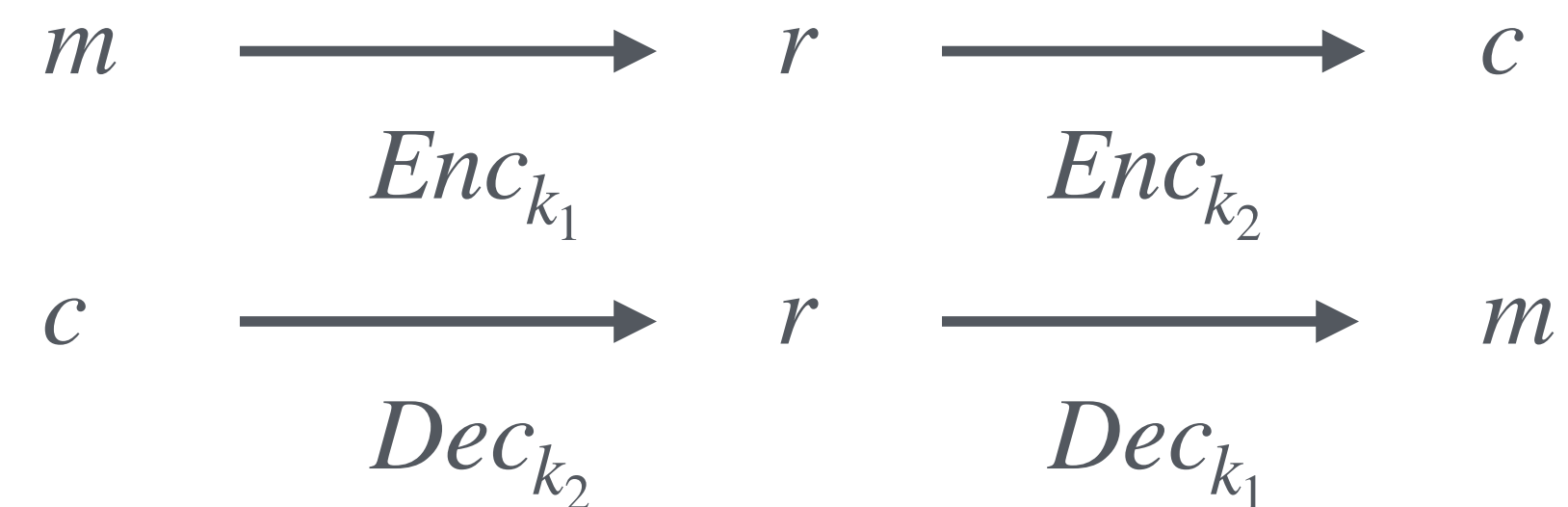


# Rencontre par le milieu

## Mise en situation

- On a  $(m, c)$  tels que  $c = Enc_{k_2}(Enc_{k_1}(m))$  pour  $Enc$  une fonction de chiffrement 56 bits
- On veut retrouver  $k_1$  et  $k_2$  de manière (beaucoup) plus efficace que par fouille exhaustive
- On note  $r$  le résultat de chiffrement intermédiaire



# Rencontre par le milieu

## Attaque par fouille exhaustive

- Pour chaque  $k_2$  on calcule  $r \leftarrow Dec_{k_2}(c)$  ( $2^{56}$  étapes)
  - Pour chaque  $(r, k_1)$  on calcule  $m' \leftarrow Dec_{k_1}(r)$  ( $2^{56}$  étapes)
    - On retourne la paire  $(k_1, k_2)$  quand on trouve  $m' = m$
- Total:  $2^{56} \times 2^{56} = 2^{112}$  étapes de calcul

