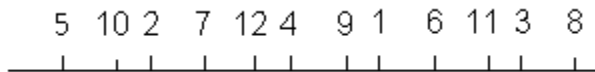


Exemple de fonctionnement de l'algorithme du nombre d'or.

On suppose qu'on a deux messages A et B à diffuser sur un canal, A étant quatre fois plus populaire que B. La règle de la racine carrée nous dit qu'il faut diffuser A deux fois plus que B. Le minorant est atteint si on diffuse **régulièrement** A tous les 1.5s et B tous les 3s.

On voit que ce n'est pas possible mais on va essayer de s'approcher de cette régularité tout en diffusant A deux fois plus que B via l'algorithme du nombre d'or. On choisit ici une période égale à 12s. Au cours de cette période, on diffusera donc 8 fois le message A et quatre fois le message B. Il faut donc ordonnancer l'ensemble suivant {A, A, A, A, A, A, A, A, B, B, B, B}

On considère les douze premiers multiples du nombre d'or modulo 1.



On remplace le n^{ième} multiple par le n^{ième} élément de l'ensemble des messages à diffuser.



On diffuse les éléments dans l'ordre de lecture : ABAABABAABAA. Puis on répète.

Pour un tel ordonnancement, le temps de service est de 1.98s alors que le minorant est de 1.89s. On constate l'efficacité de cet algorithme, dont le temps de service est bien inférieur à $9/8 \times 1.89 = 2.13s$.