

مسئله را با این فرض حل می‌کنیم که اگر دو بازه  $p_1, p_2$  داشته باشیم که باهم تداخل دارند، و  $P_1$  مجموعه تمام بازه‌هایی باشد که  $p_1$  با آنها تداخل دارد، اگر  $p_2$  با همه‌ی اعضای این مجموعه و احتمالا تعدادی بازه دیگر که در این مجموعه نیستند تداخل داشته باشد، تنها  $p_2$  می‌تواند در جواب حضور داشته باشد. (البته با فرض اینکه بازه‌ی دیگری که همین وضعیت را با  $p_2$  داشته باشد، نداشته باشیم، در غیر اینصورت آن بازه انتخاب خواهد شد). چرا که اگر آن را به عنوان بازه‌ی ناظر در نظر بگیریم همه‌ی مجموعه  $P_1$  را پوشش خواهد داد.  
حال با دانستن این موضوع الگوریتم را ارائه می‌دهیم:

---

OptimalCommittee( $R = \{r_1, \dots, r_n\}$ )

---

**Require:** A set of shift periods  $R$

**Ensure:** Optimal set of shifts to create a committee

Copy  $R$  to  $S$

**for**  $i = 1$  to  $n$  **do**

$R_i = \{r \in R \mid r \text{ intersect } r_i\}$

    remove = true

**for**  $s \in S - \{r_i\}$  **do**

**for**  $r \in R_i$  **do**

**if**  $s$  does not intersect with  $r$  **then**

                remove = false

                break

**if** remove **then**

        remove  $r_i$  from  $S$

**return**  $S$

---