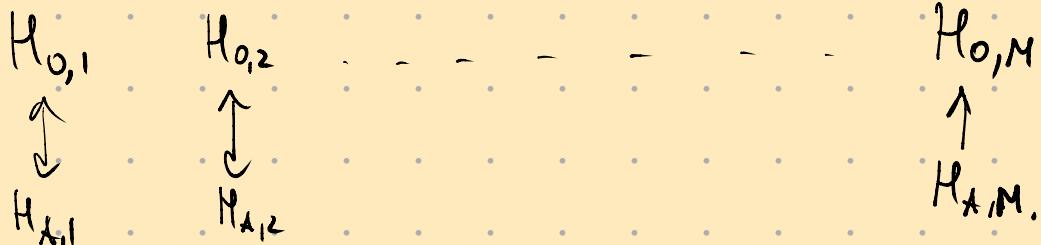


Лекция 17

- Итеративное рекурсивное memory.



Всего:

M переменных

каждая $H_{0,i} \rightarrow$ открыт.
 \rightarrow не открытого.

для краткости: $H_i \equiv H_{0,i}$

какие есть

	искусственная верна	искусственная не верна	E
искусственная открыт.	FD	TD	D
искусственная не открыт.	TN	FN	N
Σ	M_0	M_1	M

общее количество
и открытые
и не открытые

число не
открытых
искусственных
единиц

$M_0 + M_1 = M$

Примеры:

$\begin{cases} F - \text{false} \\ T - \text{true} \end{cases} \quad \begin{cases} D - \text{discovery} \\ N - \text{non-discovery} \end{cases}$

$FD = \text{false discoveries} =$
 $= \text{число "открытых"} =$
 $= \text{число открытых открытых}$
 $\text{искусственных единиц}$

TN = true non-discoveries =
 $= \text{число верных и не открытых искусственных}$

члены.

! каскад. проверка: N_0, M_1, M — провер. кокс!

шаги в — для проверки ошибки 1-го рода
 $P(H_i \text{ отвергнуто} | H_i \text{ Верна})$

однокар: $I_0 = \text{шаги для проверки } H_i$

$$I_0 = \sum_{i=1}^M \alpha_i$$

доп: групповая ошибка 1-го рода.

family wise error rate

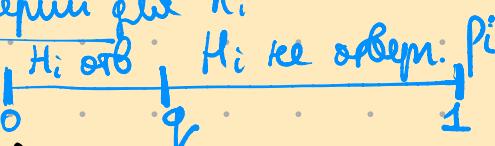
$$\text{FWER} = P(\text{хотя бы одна } H_i \text{ отвергнута} | I_0) = \\ = P(FD > 0)$$

Числ: ограничение FWER

метод 1 [Šidák] метод Шугара

Предположение:

- Все H_1, H_2, \dots, H_M верны. (Все нули)
- p_i — задаваемые шаги критерий для H_i



Числ: $\text{FWER} \leq \alpha$

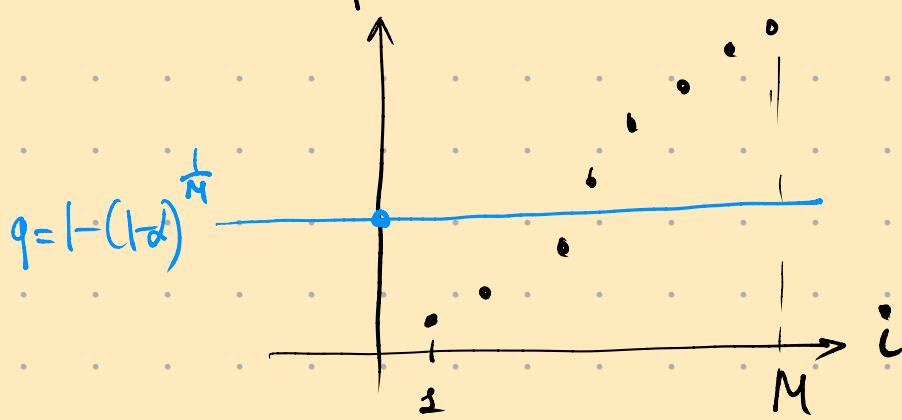
$$\text{FWER} = P(FD > 0) = 1 - P(FD = 0) = \\ = 1 - (1 - q)^M = \alpha$$

$$(1 - q)^M = 1 - \alpha$$

$$1 - q = (1 - \alpha)^{\frac{1}{M}}$$

$$q = 1 - (1 - \alpha)^{\frac{1}{M}}$$

$p_{(i)}$



отсортированные
p-значения:
 $p_{(1)} \leq p_{(2)} \leq \dots \leq p_{(M)}$

критерий (Šidák): отвергаем те H_i , у которых
 $p_i \leq q = 1 - (1 - \alpha)^{1/M}$

тогда получает: если все H_1, \dots, H_M верные, и p_i независимы:
 $\Rightarrow FWER \leq \alpha$.

метод Bonferroni (Бонферрони)

- некоторые H_1, \dots, H_M верные, некоторые — нет.
- p_i и. д. для каждого.

Челлб.: $FWER = P(FD > 0) \leq \alpha$ челлб. Критерий для H_i

$$P(FD > 0) = \sum_{\substack{H_i \text{ нв} \\ H_j \text{ нв}}} p_i$$

$= P(\text{хотя бы одна } H_i \text{ при } i \in I_0 \text{ отвергнута}) =$

$$= P\left(\bigcup_{i \in I_0} p_i \leq q\right) \leq \sum_{i \in I_0} P(p_i \leq q) = \sum_{i \in I_0} q = q \cdot |I_0|$$

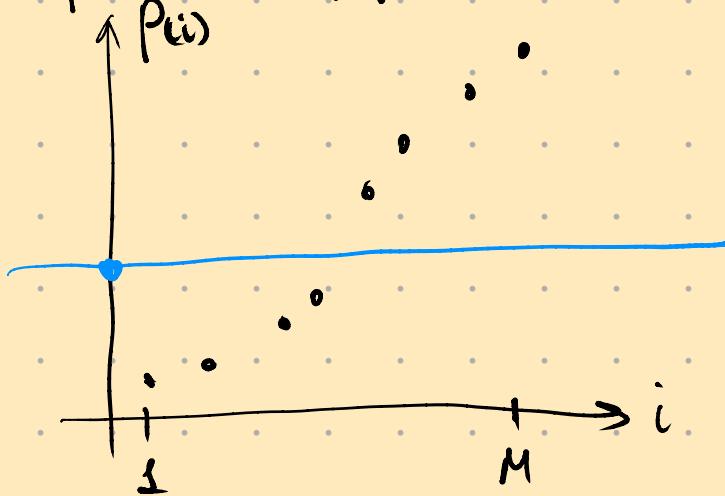
при верной H_i : $p_i \sim U[0, 1]$
 независимо

Челлб: $q \cdot N_0 \leq \alpha$

коррекция: $q = \frac{\alpha}{N_0}$

нормирующий множитель $q = \frac{\alpha}{M}$
 $N_0 \leq M$

Критерий Бонферонни:



то же знали //
M₀

$$q = \frac{\alpha}{M}$$

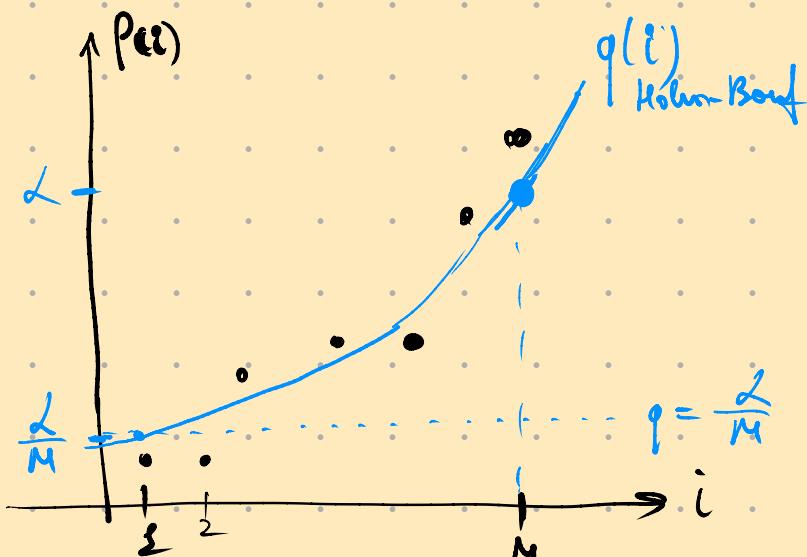
отвратнее $\leq \alpha$, что означает $P_i \leq q = \frac{\alpha}{M}$.

Гипотезы: H_0

забытые /
не забытые P_i

FWER $\leq \alpha$.

Метод Хелм - Бонферонни
(Helm - Bonferroni)



Числ: FWER =
 $= P(FD > 0) \leq \alpha$

- то же знали I_0
- это есть верхняя грань
- P_i не забытые забытые

$q = \frac{\alpha}{M}$ Bonferroni

$$q(i) = \frac{\alpha}{M+1-i}$$

Числ 1

$P(1)$

зг

? $\leq \frac{\alpha}{M}$
нет
exit

$H_{(1)}$ отвратное
напоминает H_0

Числ 2
 $P(2) \leq \frac{\alpha}{M-1}$

нет

$H_{(2)}$ отбран.
непр к мон3

EXIT

$$\underline{\text{моя 3}} \quad P_{(3)} \leq \frac{\alpha}{M-2}$$

go ~~left~~ EXIT
 $H_{(3)}$ отбран
непр к мон4

$$\dots \quad P_{(i)} \leq \frac{\alpha}{M+1-i}$$

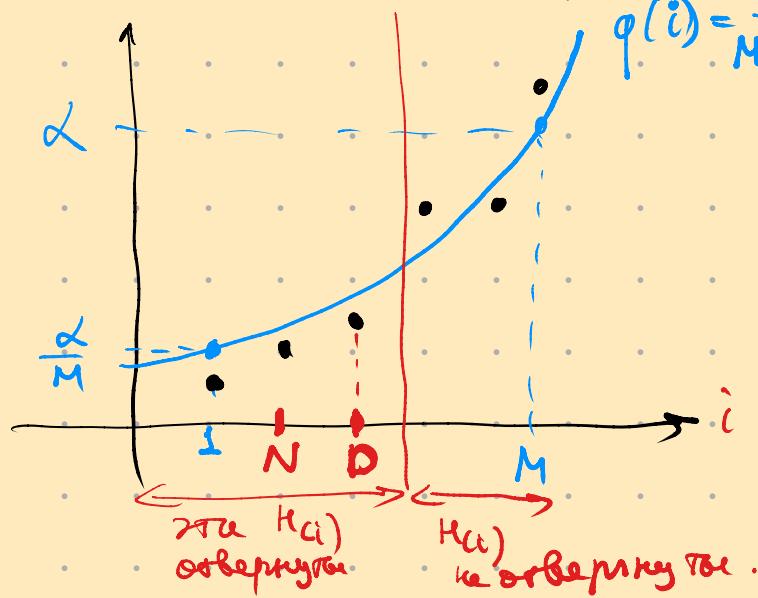
go ~~left~~ EXIT.
 $H_{(i)}$ отбран
к мон $(i+1)$

you - Bo:

демка.

N - начальный верной отвернутой конверт

$$q(i) = \frac{\alpha}{M+1-i}$$



D = число
отвернутых
конвертных
шаблонов:
 $N \leq D$!

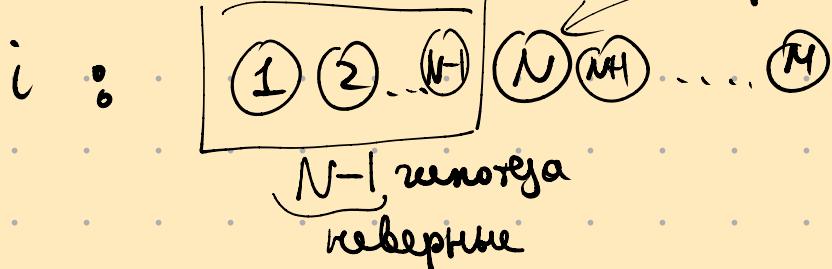
$$\underline{\text{демка:}} \quad P_{(N)} \leq \frac{\alpha}{M_0}$$

you - Bo: no определено Хемма - Bo нереалистичн

$$P_{(N)} \leq \frac{\alpha}{M+1-N} \quad (\text{если не сработало})$$

верная

ст. с наим.



$$N-1 \leq M - M_0$$

$$M_0 \leq M + 1 - N$$

$$P_{(N)} \leq \frac{\alpha}{M+1-N} \leq \frac{\alpha}{M_0} \quad (1)$$

заключение групп:

$$\text{FWER} = P(FD > 0) \leq P\left(P_{(N)} \leq \frac{\alpha}{M_0}\right) \leq P\left(\bigcup_{i \in I_0} P_i \leq \frac{\alpha}{M_0}\right) =$$

если каждое из групп значащих \$P_i \leq \frac{\alpha}{M_0}\$

$$\leq \sum_{i \in I_0} P\left(p_i \leq \frac{\alpha}{M_0}\right) = M_0 \cdot \frac{\alpha}{M_0} = \alpha$$

$$p_i \sim U[0; 1]$$

другие номинальные тесты.

контроль: FDR

$$\text{FWER} = P(FD > 0)$$

FDR = false discovery rate

$$FDR = E\left(\frac{FD}{D}\right)$$

составляющие
если \$D=0\$, то \$FD=0\$
в группе \$i\$ \$\frac{FD}{D}=0\$.

$$\begin{cases} FD/D, \text{ если } D > 0 \\ 0, \text{ если } D = 0 \end{cases}$$

условие: контроль за FDR

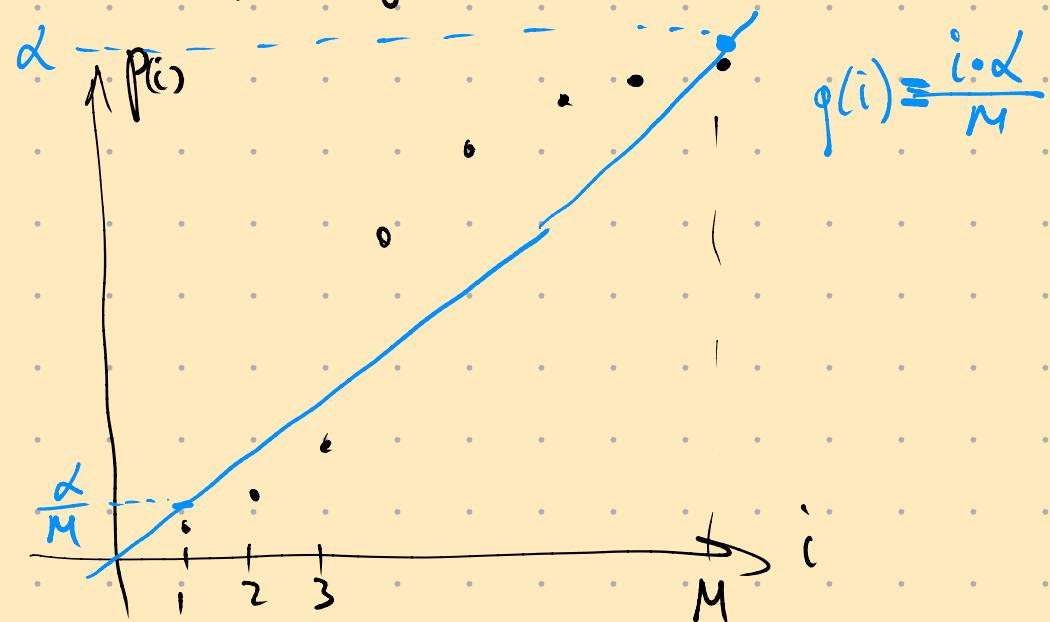
$$FDR \leq \alpha$$

упражнение Бенджами - Хокберг.

[Benjamini - Hochberg]

- p_i критерий (можно оставить)
- отсортируй p_i (всеих критериях) по возрастанию

алгоритм



шаг 1

$$p_{(1)} \leq q(1) = \frac{\alpha}{M}$$

stop

next

отвергнули

$H_{(1)}$ и k many 2

шаг 2

$$p_{(2)} \leq q(2) = \frac{2\alpha}{M}$$

stop

next

отвергнули

$H_{(2)}$ и k many 3

шаг (i)

$$p_{(i)} \leq q(i) = \frac{i\alpha}{M}$$

stop

next

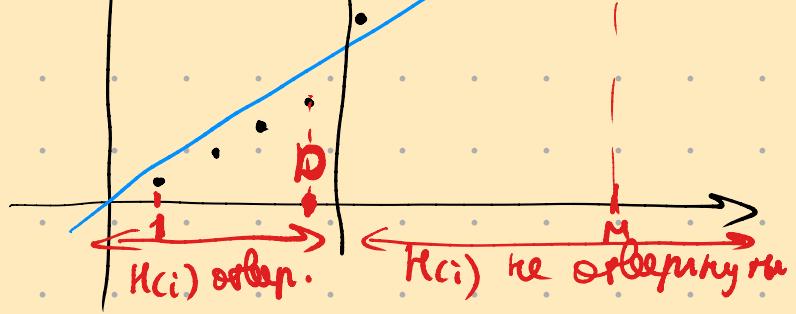
отвергнули $H_{(i)}$

и k many $(i+1)$

задача:

$$\text{FDR} \leq \alpha$$

$$q(i) = \frac{i\alpha}{M}$$



Прим.

p_i = вероятность открытия, если измерение

$p_i \neq 0$.

$$p_i \xrightarrow{D} D$$

$$p_i \xrightarrow{D+1}$$

лично $P(p_i \leq q(d), D=d) = P(p_i \leq q(d), D_i=d)$

заранее какое открытие лично?

$\rightarrow p_i \in D$ забытое с.в.

$\rightarrow p_i \in D_i$ незабытое с.в.

реш-бо:

$$\star \frac{FD}{D} = 0 \quad [\text{так как } D=0]$$

$$E\left(\frac{FD}{D}\right) = \sum_{d=1}^M E\left(\frac{FD}{D} \mid D=d\right) \cdot P(D=d) =$$

$$= \sum_{d=1}^M \frac{1}{d} E(FD \cdot I(D=d)) =$$

$$= \sum_{d=1}^M \sum_{i \in I_0} \frac{1}{d} \cdot E(I[p_i \leq q(d)] \cdot I[D=d]) =$$

$$= \sum_{d=1}^M \sum_{i \in I_0} \frac{1}{d} \cdot P(p_i \leq q(d), D=d) =$$

$$= \sum_{i \in I_0} \frac{1}{d} \cdot P(p_i \leq q(d), p_i=d) =$$

$$= \sum_{i \in I_0} \frac{1}{d} \cdot P(p_i \leq q(d)) \cdot P(p_i=d) =$$

где $i \in I_0 \quad p_i \sim U[0;1]$

дл

$$P(P_i \leq d) = p(d) = \frac{d}{M}$$

$$= \sum_{d=1}^M \sum_{i \in I_0} \frac{1}{d} \cdot \frac{d \cdot \alpha}{M} \cdot P(P_i = d) =$$

$$= \sum_{i \in I_0} \frac{\alpha}{M} \cdot \sum_{d=1}^M P(P_i = d) = N_0 \cdot \frac{\alpha}{M} = \frac{N_0}{M} \cdot \alpha \leq \underline{\alpha}$$

II

