

Exo 1 (Blen)

1) a : automne, b : pluie, c : champi

$$\boxed{a \wedge b \Rightarrow c}$$

2) $\bar{c} \Rightarrow \bar{a} \vee \bar{b}$

3) $\overline{(a \wedge b \Rightarrow c)} \equiv \overline{(\bar{a} \vee \bar{b} \vee c)}$
 $\equiv (\bar{\bar{a}} \wedge \bar{\bar{b}} \wedge \bar{c})$

$$\equiv \bar{a} \wedge \bar{b} \wedge \bar{c}$$

$$\equiv a \wedge b \wedge \bar{c} : \text{automne, pluie, pas champi}$$

Loi de De Morgan:

$$\left| \begin{array}{l} \overline{a \wedge b} \equiv \bar{a} \vee \bar{b} \\ \overline{a \vee b} \equiv \bar{a} \wedge \bar{b} \end{array} \right.$$

Exo 2 (Rouge)

a : terminer l'assiette

b : avoir bonbon

c : avoir dessert

Formule: $\forall x \in E, a(x) \Rightarrow b(x) \vee c(x)$

⚠ "ou": ou exclusif. soit l'un, soit l'autre
"ou": inclusif. — — —, soit les 2

Symbole $\vee \equiv$ inclusif

$\text{xor} \equiv$ exclusif

$$a \Rightarrow b \vee c \equiv \bar{a} \vee (b \vee c) \equiv \bar{a} \vee b \vee c$$

Négation: $\overline{\bar{a} \vee b \vee c} \equiv \bar{\bar{a}} \wedge \bar{b} \wedge \bar{c} \equiv a \wedge \bar{b} \wedge \bar{c}$

Contrepartie: $\overline{b \vee c} \Rightarrow \bar{a} \equiv \bar{b} \wedge \bar{c} \Rightarrow \bar{a}$

Exo 2.2

$$1) a \Rightarrow b \vee \bar{c} \equiv \bar{a} \vee (b \vee \bar{c}) \equiv \bar{a} \vee b \vee \bar{c}$$

$$6) a \wedge c \Rightarrow b \equiv \overline{a \wedge c} \vee b \equiv \bar{a} \vee \bar{c} \vee b'''$$

$$3) c \Rightarrow a \vee b \equiv \bar{c} \vee (a \vee b) \equiv \bar{c} \vee a \vee b'''$$

$$4) \bar{b} \Rightarrow (a \vee \bar{c}) \equiv \bar{\bar{b}} \vee (a \vee \bar{c}) \equiv b \vee a \vee \bar{c}'''$$

$$2) \bar{b} \Rightarrow a \wedge c \equiv \bar{b} \vee (a \wedge c) \equiv b \vee (a \wedge c)$$

$$5) \overline{a \wedge c} \Rightarrow b \equiv \overline{\overline{a \wedge c}} \vee b \equiv (a \wedge c) \vee b'''$$

Exo 3.1 (Magenta)

$$1) M_9 \quad m^2 \text{ pair} \Rightarrow m \text{ pair}$$

$$M_9 \quad \overline{m \text{ pair}} \Rightarrow \overline{m^2 \text{ pair}}$$

$$m \text{ impair} : \exists k \in \mathbb{N}, m = 2k + 1$$

$$\text{alors } m^2 = (2k + 1)^2 = 4k^2 + 4k + 1$$

$$= 2(\underbrace{2k^2 + 2k}_{\in \mathbb{N}}) + 1 \quad (\text{impair})$$

$$2) \text{ Réciproque: } m \text{ pair} \Rightarrow m^2 \text{ pair} ?$$

$$\text{Si } m \text{ est pair, } \exists k \in \mathbb{N}, m = 2k$$

$$\text{donc } m^2 = 4k^2 = 2 \times \underbrace{2k^2}_{\in \mathbb{N}} \quad (\text{pair})$$

$$3) \text{ Contreposée: } m^2 \text{ impair} \Rightarrow m \text{ impair} ?$$

Déjà montrée par contreposée

VRAIE

3.2 $\forall q \sqrt{2}$ est irrationnel.

$$\nexists p, q \in \mathbb{N}^* \text{ t.q. } \sqrt{2} = \frac{p}{q}$$

Supposons que $\exists p \in \mathbb{N}, q \in \mathbb{N}^*$, p et q premiers entre eux
tels que $\frac{p}{q} = \sqrt{2}$.

$$\Rightarrow \text{Alors, } 2 = \frac{p^2}{q^2} \text{ i.e. } \boxed{2q^2 = p^2} (*)$$

Donc p^2 est pair. Donc p est pair (question 2.1)

On peut écrire $p = 2k$ avec $k \in \mathbb{N}$.

$$(*) \text{ devient } 2q^2 = (2k)^2 = 4k^2$$

$$\text{donc } q^2 = 2k^2$$

q^2 est pair, donc q aussi (question 2.1)

q et p sont pairs

Absurde

Donc $\nexists p, q$, donc $\sqrt{2} \notin \mathbb{Q}$ (irrationnel)

3.3 $\forall m \nexists q \in \mathbb{N}^* \text{ s.t. } m = q^2 \Rightarrow 2m \neq p^2 \forall p \in \mathbb{N}$

Supposons que $m = q^2$ et que $2m = p^2$

$$\text{Alors } \left[m = \frac{p^2}{2} \right] = \left(\frac{p}{\sqrt{2}} \right)^2 \rightarrow q^2 = \frac{p^2}{2}$$

$$\text{Donc } 2 = \frac{p^2}{q^2} \text{ i.e. } \sqrt{2} = \frac{p}{q} \text{ faux (q 3.2)}$$

Absurde

Donc si m est un carré, $2m$ ne l'est pas.

Suites récurrentes linéaires $\begin{cases} u_0 \text{ donné} \leftarrow u_n \text{ donnée} \\ u_{n+1} = f(u_n, u_{n-1}, \dots, u_0) \end{cases}$

$$u_m = a_1 u_{m-1} + a_2 u_{m-2} + \dots + a_n u_0$$

1 Substitution. $u_m = a \underbrace{u_{m-1}}_{a u_{m-2} + b u_{m-3} + \dots + u_0} + b \underbrace{u_{m-2}}_{a u_{m-3} + \dots + u_0} + \dots$

Polynôme caract: $0 = u_m - a u_{m-1} - b u_{m-2}$

$$P = X^2 - aX - b$$

Trouver les racines.

- Deux, r_1, r_2 . $u_m = \alpha r_1^m + \beta r_2^m$

Trouver $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$ $\begin{cases} u_0 = \alpha + \beta \\ u_1 = \alpha r_1 + \beta r_2 \end{cases}$

- Une seule, r . $u_m = \alpha r^m + \beta r^m \cdot m$
 $\begin{cases} u_0 = \alpha \\ u_1 = \alpha + \beta r \end{cases}$

1) $u_m = u_{m-1} + 6u_{m-2}$

$u_0 = 0, u_1 = 1$

$P = X^2 - X - 6$

$r_1 = 3$

$r_2 = -2$

$u_m = \alpha \cdot 3^m + \beta \cdot (-2)^m = \frac{1}{5} (3^m - (-2)^m)$

$u_0 = 1, u_1 = 4$

2) $u_m = 4u_{m-1} - 4u_{m-2}$

$P = X^2 - 4X + 4 = (X-2)^2$

$r_1 = 2 = r_2$

$u_m = a 2^m + b m 2^m = (m+1) \cdot 2^m$

3) Fibonacci $F_m = F_{m-1} + F_{m-2}$

$F_0 = 0, F_1 = 1$

$u_0 = a + 0$
 $u_1 = 2a + 2b$
 $= 2u_0 + 2b$

$P = X^2 - X - 1$

$r_1 = \frac{1-\sqrt{5}}{2} = \phi_-$ $r_2 = \frac{1+\sqrt{5}}{2} = \phi_+$

$F_m = \alpha \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^m + \beta \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^m = \frac{1}{\sqrt{5}} (\phi_+^m - \phi_-^m)$

Exo 5.1

Récurence $Mq \quad \forall m \in \mathbb{N}$

Base: $P(0)$ est vraie

Induction: $\forall m \in \mathbb{N}, P(m) \Rightarrow P(m+1)$

faible 

forte: $P(m) \Rightarrow P(m_0 + \forall m < m)$

Ex. 8

1) $Mq \quad \forall m \in \mathbb{N}^*. \quad \boxed{2^{m-1} \leq m! \leq m^m}$

Base: $m=1, \quad \left. \begin{array}{l} 2^{m-1} = 1 \\ m! = 1 \\ m^m = 1 \end{array} \right\} \text{ ok}$

Induction: Supposons que $2^{m-1} \leq m! \leq m^m$

$Mq \quad 2^m \leq (m+1)! \leq (m+1)^{m+1}$

$$\bullet \quad 2^m = 2 \cdot 2^{m-1} \leq 2 \cdot m! \leq \underbrace{(m+1)}_{\geq 2} \cdot m! = (m+1)!$$

$$\bullet \quad (m+1)! = (m+1) \cdot m! \leq (m+1) \cdot m^m \leq (m+1) (m+1)^m = (m+1)^{m+1}$$

2) $P(n)$: " $2^n > n^2$ "

• Mg $\forall n \geq 3, P(n) \Rightarrow P(n+1)$

Supposons que $2^n > n^2$.

Alors $2^{n+1} = 2 \cdot 2^n > 2 \cdot n^2$

Mg $2n^2 > (n+1)^2 = n^2 + 2n + 1$

ie $n^2 - 2n - 1 \geq 0$

Racines: $1 \pm \sqrt{2}$

Pour $n \geq 3$, le polynôme est positif.

Donc $2^{n+1} > (n+1)^2$ l'implication est vraie.

• $\underline{n=0}$: Vrai, $\underline{n=1}$: Vrai, $\underline{n=2}$: faux
 $\underline{n=3}$: faux
 $\underline{n=4}$: faux, $\underline{n=5}$ $2^5=32$, $5^2=25$. Vrai

\Rightarrow Par récurrence (faible),
 $P(n)$ est vraie $\forall n \in \mathbb{N}$
tg $n \geq 5$

Exo 12.1

$$G_0 = G_1 = 0$$

$$G_n = G_{n-1} + G_{n-2} + 1$$

1) Mq $G_n = f_{n+1} - 1$ par rec forte.

Base : $G_0 = \underbrace{f_1}_{=1} - 1$

Inductio $G_{n+1} \stackrel{=}{=} \underbrace{G_n}_{f_{n+1}-1} + \underbrace{G_{n-1}}_{f_n-1} + 1$

$$= \underbrace{f_{n+1} - 1 + f_n - 1 + 1}_{f_{n+2} - 1}$$

donc l'implication est vraie $\stackrel{=}{=} f_{n+2} - 1$

$$2) \text{ M}_9 \quad \forall m \in \mathbb{N}, \exists i_1, \dots, i_k, m = \sum_{j=1}^k 2^{i_j}$$

$$7 = 4 + 2 + 1 = 2^2 + 2^1 + 2^0$$

$$19 = 2^4 + 2^1 + 2^0 = 16 + 2 + 1$$

Base: $1 = 2^0$.

Induction:

$$m = \underbrace{m - 2^k}_{\alpha} + 2^k \quad \text{tq} \quad 2^k \leq m < 2^{k+1}$$

$$\alpha = m - 2^k < 2^{k+1} - 2^k = 2^k + \cancel{2^k} - \cancel{2^k} \leq m$$

Comme $\alpha < m$, par hypothèse, $\alpha = \sum 2^{i_j}$

$$\text{D'où } m = 2^k + \sum 2^{(i_j) \neq k}$$